

Vorlesungsskript zu „Vertiefung Programmieren“ Toolchain



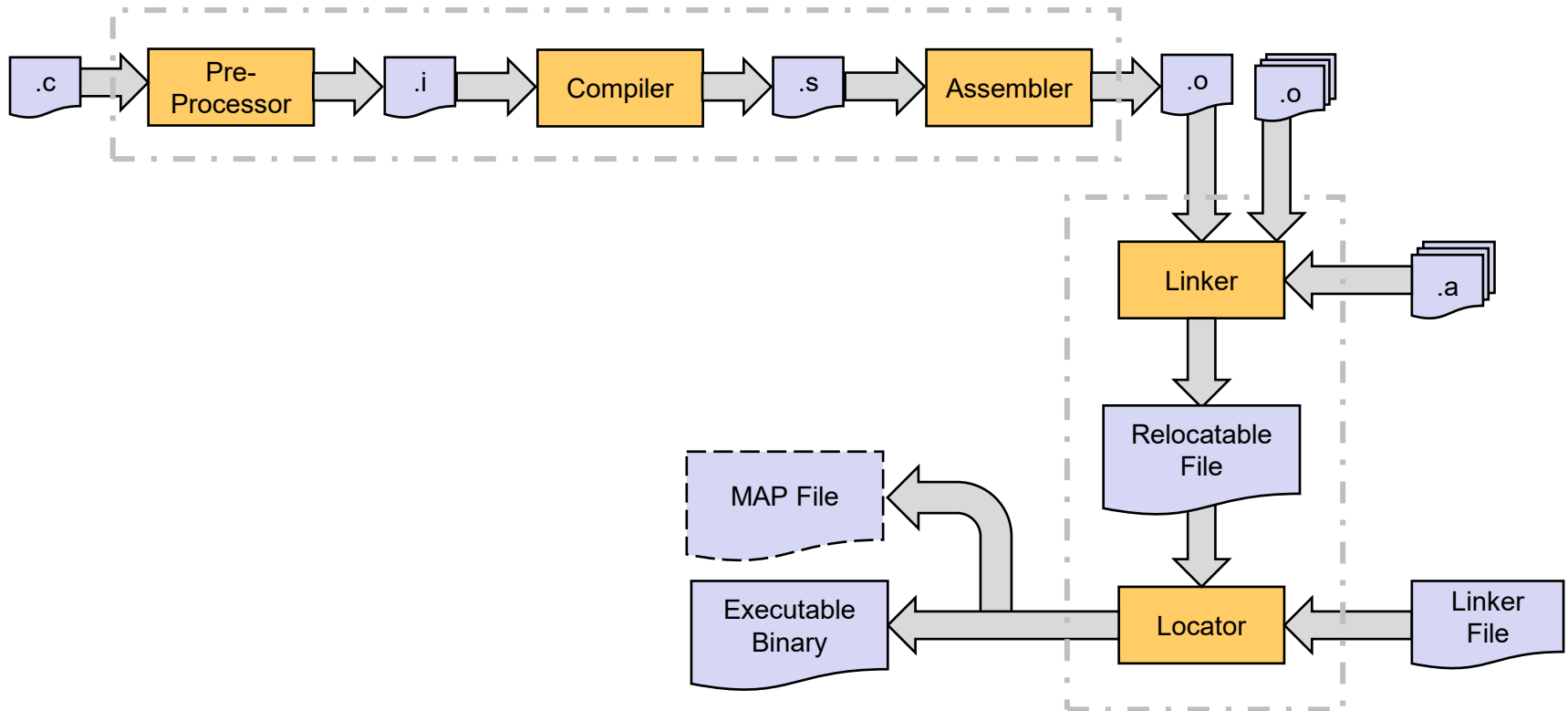
Dozent: Dipl.-Inf. (FH) Andreas Schmidt

Compiler Toolchain

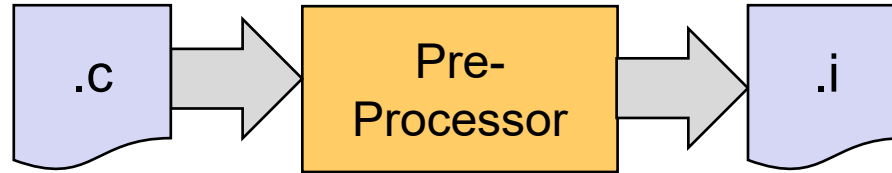
Präprozessor, Compiler, Assembler und Linker

Compiler Toolchain

Grundsätzlicher Aufbau einer „C/C++ Compiler Toolchain“



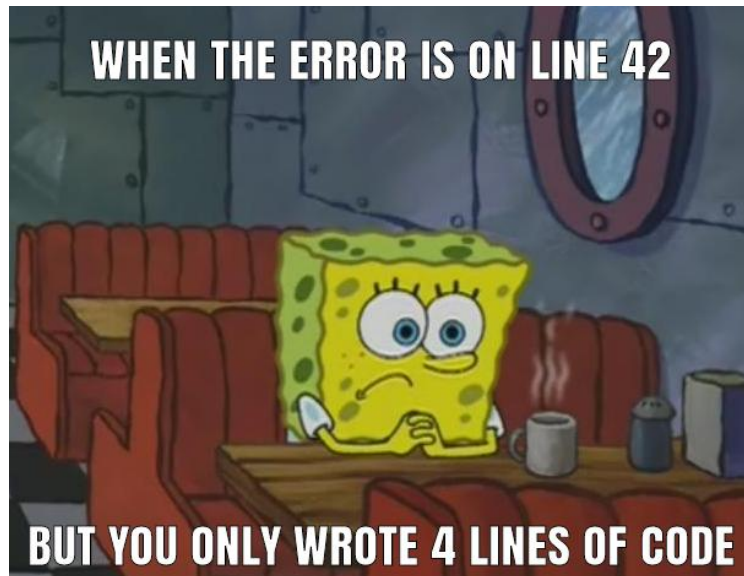
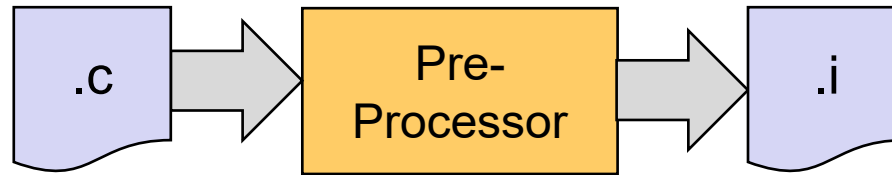
Pre-Processor



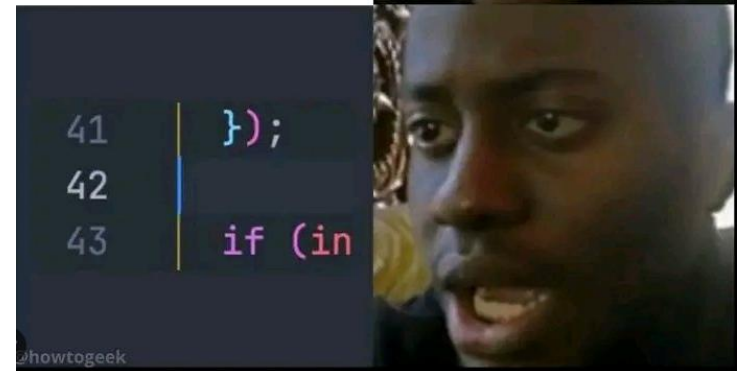
- Entfernt alle Kommentare
 - Verarbeitet die sog. „Präprozessor Direktiven“
 - Code-Zeilen welche mit „#“ beginnen
 - Ersetzt Makros und Konstanten im Source-Code
- modifiziert den Code, welcher der Compiler zum „Übersetzen“ bekommt

<https://gcc.gnu.org/onlinedocs/gcc-14.3.0/cpp/>

Pre-Processor



Error on line 42



Pre-Processor



```
/*
 * Some Header Comments
 * Author: Andreas Schmidt
 */

#define SPECIAL_VERSION

#ifdef SPECIAL_VERSION
    #define INIT_VALUE 0xABCD
#else
    #define INIT_VALUE 0xDCBA
#endif

static int globalVarInit = INIT_VALUE;
static int globalVarNoInit;

static int newResult = 0xDEADBEEF;

/**
 * Main Entry for Application
 */
int main(void)
{
    /* Set a value for the non-initialized variable */
    globalVarNoInit = 0x20;

    /* Do some super complicated calculations */
    int result = globalVarInit + globalVarNoInit;
    newResult = result + 0x10;

    return result;
}
```

```
# 0 "main.c"
# 0 "<built-in>"
# 0 "<command-line>"
# 1 "main.c"
# 17 "main.c"
static int globalVarInit = 0xABCD;
static int globalVarNoInit;

static int newResult = 0xDEADBEEF;

int main(void)
{
    globalVarNoInit = 0x20;

    int result = globalVarInit + globalVarNoInit;
    newResult = result + 0x10;

    return result;
}
```

Quelle: intern

Prä-Prozessor Direktiven

#define

Definiert ein Symbol mit einem optionalen Inhalt und speichert es in der Symboltabelle des Prä-Prozessors. Wird das Symbol innerhalb der aktuell verarbeitenden Datei verwendet, so ersetzt der Prä-Prozessor das Symbol mit dem definierten Inhalt.

Die definierten Symbole sind nur für die aktuell verarbeitete Datei gültig.
Der Prä-Prozessor unterscheidet zwischen sog. „object-like macros“ und „function-like macros“

#undef

Löscht ein Symbol aus der internen Symbol-Tabelle des Prä-Prozessors, wodurch es nicht mehr im Quelltext ersetzt wird.

Prä-Prozessor Direktiven

`#ifdef...#elif...#else...#endif`

Direktiven für sog. bedingte Kompilierung. Hierbei kann mit Hilfe von `#ifdef` geprüft werden, ob ein bestimmtes Prä-Prozessor Symbol definiert ist. Der umgekehrte Fall ist `#ifndef` mit dessen Hilfe geprüft werden kann ob ein Symbol nicht definiert ist.

Der Quelltext, welcher zwischen den Direktiven `#ifdef/#ifndef` sowie `#elif/#else` bzw. `#endif` eingefasst ist, wird abhängig von der verwendeten Direkten und dem Vorhandensein des entsprechenden Symbols in die Ausgabedatei eingefügt oder auch nicht.

Dadurch lassen sich Teile des Quelltexts, abhängig von der Existenz von Symbolen, einfügen bzw. entfernen, bevor der Compiler den Quelltext übersetzt.

Prä-Prozessor Direktiven

`#include`

Für den Inhalt der angegebenen Datei an der Stelle in den Quelltext ein, an der die `#include` Direktive steht.

Der Prä-Prozessor erwartet hierbei nicht zwingend eine Datei mit korrektem C-Syntax. Der Prä-Prozessor kann jede beliebige Textdatei mit Hilfe von `#include` einfügen.

Nach dem Einfügen des Inhalts führt der Prä-Prozessor erneut eine Analyse durch und verarbeitet eventuell in der include-Datei enthaltenen Prä-Prozessor Direktiven

Compiler



- Generiert prozessorspezifischen Assembler Code aus dem vorbereiteten C/C++ Code
 - inkl. möglicher Optimierungen
- „Reserviert“ Speicherplatz für Variablen und Konstanten
- Platziert Code und Daten in entsprechende Speicherregionen

Compiler



Compiler Parts



Front End: Analysis

1. Lexical Analysis
2. Syntax Analysis
3. Semantic Analysis



Back End: Synthesis

4. Code Generation
5. Optimization

Compiler – Front End Analyse

Lexikalische Analyse

- Erste Phase der Kompilierung
- Wandelt die zeichenbasierte Eingabe des Quelltexts in sog. Token um
- Prüft auf „Rechtschreibfehler“
 - Z.B. fehlerhafte Variablen-Bezeichner wie `int myVariable$1`

Syntax Analyse

- Zweite Phase der Kompilierung
- Erstellt einen sog. Abstract Syntax Tree (AST) und Symbol-Tabellen
- Prüft die Token-Folge der lexikalischen Analyse auf korrekte „Grammatik“
 - Z.B. fehlende schließende Klammer in einem if-Ausdruck

Semantische Analyse

- Dritte Phase der Kompilierung
- Analysiert auf korrekte Verwendung von Ausdrücken
 - Z.B. Verwendung einer nicht deklarierten Variable

Compiler – Backend Synthese

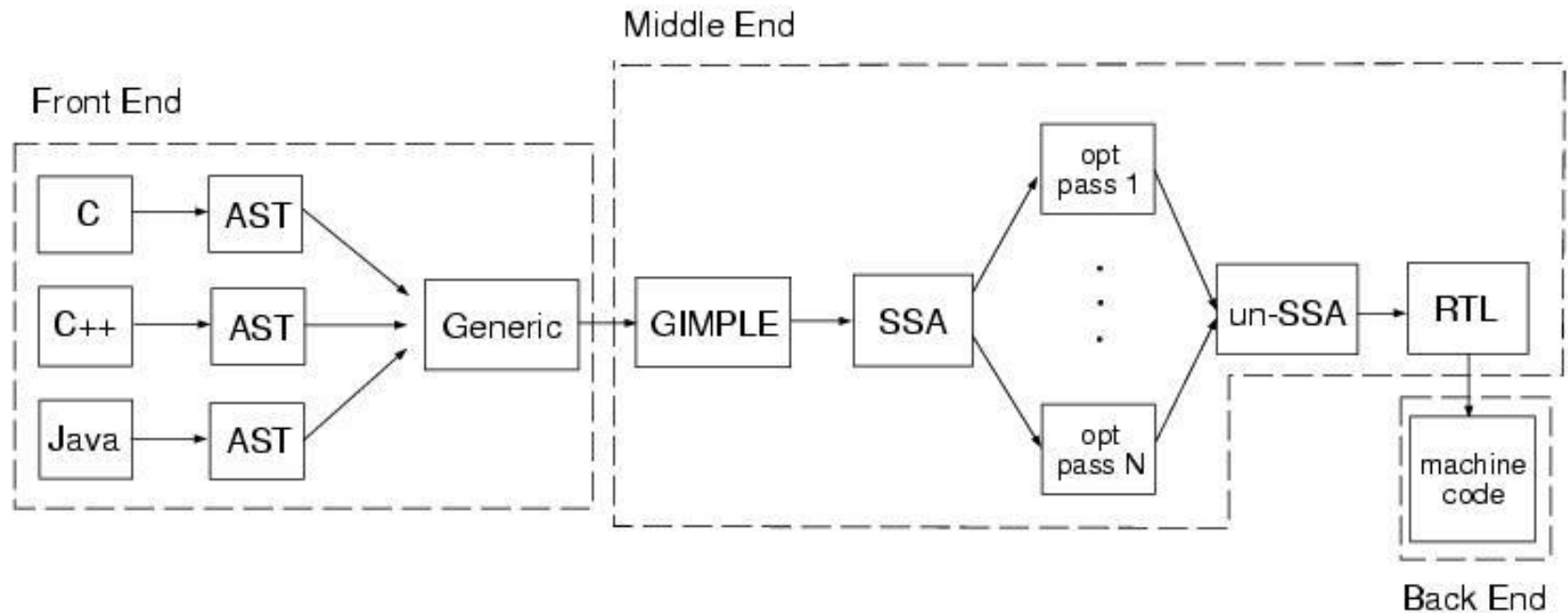
Optimierung (Middle-End)

- Interne Repräsentation des Source-Codes wird mit Hilfe unterschiedlicher Optimierungsverfahren optimiert

Code Generierung (Backend)

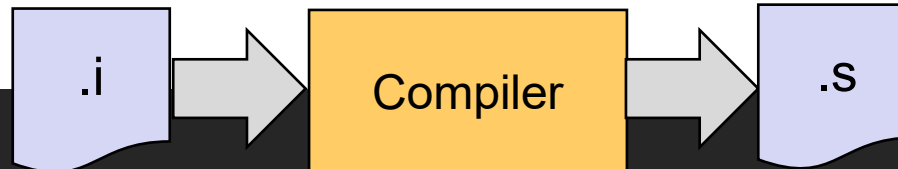
- Generiert prozessorspezifischen Assembler-Code

Compiler – GCC Architecture



Compiler Toolchain

Compiler



```

# 0 "main.c"
# 0 "<built-in>"
# 0 "<command-line>"
# 1 "main.c"
# 17 "main.c"
static int globalVarInit = 0xABCD;
static int globalVarNoInit;

static int newResult = 0xDEADBEEF;

int main(void)
{
    globalVarNoInit = 0x20;

    int result = globalVarInit + globalVarNoInit;
    newResult = result + 0x10;

    return result;
}
  
```

Quelle: intern

```

globalVarNoInit:
    .space 4
    .size globalVarNoInit, 4
    .data
    .align 2
    .type newResult, %object
    .size newResult, 4
newResult:
    .word -559038737
    .text
    .align 2
    .global main
    .syntax unified
    .arm
    .type main, %function
main:
    str fp, [sp, #-4]!
    add fp, sp, #0
    sub sp, sp, #12
    ldr r3, .L3
    mov r2, #32
    str r2, [r3]
    ldr r3, .L3+4
    ldr r2, [r3]
    ldr r3, .L3
    ldr r3, [r3]
    add r3, r2, r3
    str r3, [fp, #-8]
    ldr r3, [fp, #-8]
    add r3, r3, #16
  
```

Compiler – Speicherreservierung/Platzierung

Der Compiler platziert Daten und generierten Code in unterschiedliche Speicherbereiche.

Da der Compiler keinerlei Kenntnisse über das Speicher-Layout des Zielsystems hat, nutzt er sogenannte *Sections* um die entsprechenden Elemente einzuordnen.

Eine Section ist eine benannte „Sammelstelle“ ohne Bezug zu physikalischem Speicher oder speziellen Speicheradressen.

Compiler – Standard Sections

Speicherbereich	Verwendung
.text	Ausführbarer Code
.rodata	Read-Only Daten (Konstanten)
.data	Initialisierte Variablen
.bss	Nicht-initialisierte Variablen

Compiler – Speicherreservierung/Platzierung

```
.data
arr: .word 10, 20, 30, 40, 50
len: .word 5
.text
start: mov r1, #10
      mov r2, #20
      .data
result: .skip 4
      .text
      add r3, r2, r1
      sub r3, r2, r1
```

.data section

```
0000_0000 arr: .word 10, 20, 30, 40, 50
0000_0014 len: .word 5
0000_0018 result: .skip 4
```

.text section

```
0000_0000 start: mov r1, #10
0000_0004      mov r2, #20
0000_0008      add r3, r2, r1
0000_000C      sub r3, r2, r1
```

Compiler – Speicherreservierung und Wert-Initialisierung

```
.data
.align 2
.type globalVarInit, %object
.size globalVarInit, 4
globalVarInit:
.word 43981

.bss
.align 2
globalVarNoInit:
.space 4
.size globalVarNoInit, 4

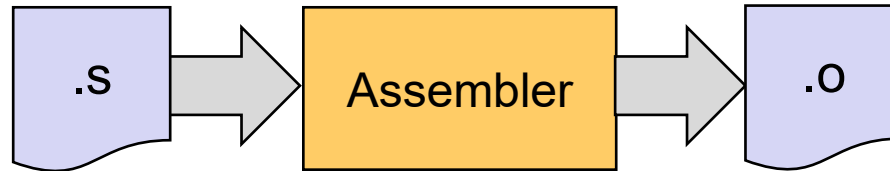
.data
.align 2
.type newResult, %object
.size newResult, 4
newResult:
.word -559038737
```

Initialisierte Variable im .data Bereich

Nicht-Initialisierte Variable im .bss Bereich

Initialisierte Variable im .data Bereich

Assembler



- Übersetzt den generierten Assembler Code in prozessorspezifischen Maschinen-Code

Assembler

Der Assembler ist das erste Werkzeug in der Toolchain, welches keine Textdatei als Ausgabe-Datei erzeugt. Die erzeugten Maschinen-Codes werden als Binär-Daten abgespeichert.

Durch das Generieren von Maschinen-Code ist es notwendig, dass der Assembler in der Ausgabe-Datei auch mit virtuellen Adressen arbeitet

- Jede Section (z.B. .text, .data etc.) erhält in der Ausgabe-Datei einen eigenen Bereich
- Die virtuellen Adressen jeder Section beginnen bei 0

Neben dem Maschinen-Code erzeugt der Assembler auch eine sog. Symbol-Tabelle in der Ausgabe-Datei.

Assembler

Der Assembler ist das erste Werkzeug in der Toolchain, welches keine Textdatei als Ausgabe-Datei erzeugt. Die erzeugten Maschinen-Codes werden als Binär-Daten abgespeichert.

Durch das Generieren von Maschinen-Code ist es notwendig, dass der Assembler in der Ausgabe-Datei mit sog. virtuellen Adressen arbeitet

- Jede Section (z.B. .text, .data etc.) erhält in der Ausgabe-Datei einen eigenen Bereich
- Die virtuellen Adressen jeder Section beginnen bei 0

Neben dem Maschinen-Code erzeugt der Assembler auch eine sog. Symbol-Tabelle in der Ausgabe-Datei.

Assembler

```
1  int arr[] = { 1, 10, 4, 5, 6, 7 };
2  const int n = sizeof(arr) / sizeof(arr[0]);
3
4  extern int sum(int values[], int len);
5
6  int main()
7  {
8      int result = 0;
9
10     result = sum(arr, n);
11
12     return result;
13 }
```

```
41  main:
42      @ args = 0, pretend = 0, frame = 8
43      @ frame_needed = 1, uses_anonymous_args = 0
44      push    {r7, lr}
45      sub     sp, sp, #8
46      add     r7, sp, #0
47      movs    r3, #0
48      str     r3, [r7, #4]
49      movs    r3, #6
50      mov     r1, r3
51      ldr     r0, .L3
52      bl      sum
53      str     r0, [r7, #4]
54      ldr     r3, [r7, #4]
55      mov     r0, r3
56      adds    r7, r7, #8
57      mov     sp, r7
58      @ sp needed
59      pop     {r7, pc}
```

Assembler

```
3  int sum(int values[], int len)
4  {
5      int result = 0;
6
7      for (int i=0; i<len; i++)
8      {
9          result += values[i];
10     }
11
12     return result;
13 }
```

```
16  .global sum
17  .syntax unified
18  .thumb
19  .thumb_func
20  .type    sum, %function
21  sum:
22      @ args = 0, pretend = 0, frame = 16
23      @ frame_needed = 1, uses_anonymous_args = 0
24      @ link register save eliminated.
25      push    {r7}
26      sub sp, sp, #20
27      add r7, sp, #0
28      str r0, [r7, #4]
29      str r1, [r7]
30      movs    r3, #0
31      str r3, [r7, #12]
32      movs    r3, #0
33      str r3, [r7, #8]
34      b       .L2
35  .L3:
36      ldr r3, [r7, #8]
```


Assembler

```

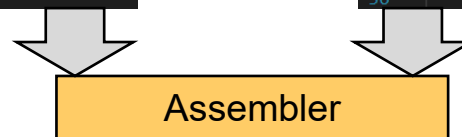
41 main:
42     @ args = 0, pretend = 0, frame = 8
43     @ frame_needed = 1, uses_anonymous_args = 0
44     push    {r7, lr}
45     sub sp, sp, #8
46     add r7, sp, #0
47     movs    r3, #0
48     str r3, [r7, #4]
49     movs    r3, #6
50     mov r1, r3
51     ldr r0, .L3
52     bl sum
53     str r0, [r7, #4]
54     ldr r3, [r7, #4]
55     mov r0, r3
56     adds    r7, r7, #8
57     mov sp, r7
58     @ sp needed
59     pop {r7, pc}

```

```

16     .global sum
17     .syntax unified
18     .thumb
19     .thumb_func
20     .type    sum, %function
21 sum:
22     @ args = 0, pretend = 0, frame = 16
23     @ frame_needed = 1, uses_anonymous_args = 0
24     @ link register save eliminated.
25     push    {r7}
26     sub sp, sp, #20
27     add r7, sp, #0
28     str r0, [r7, #4]
29     str r1, [r7]
30     movs    r3, #0
31     str r3, [r7, #12]
32     movs    r3, #0
33     str r3, [r7, #8]
34     b .L2
35 .L3:
36     ldr r3, [r7, #8]

```



```

$ arm-none-eabi-nm main.o
00000000 D arr
00000000 T main
00000000 R n
          U sum

```

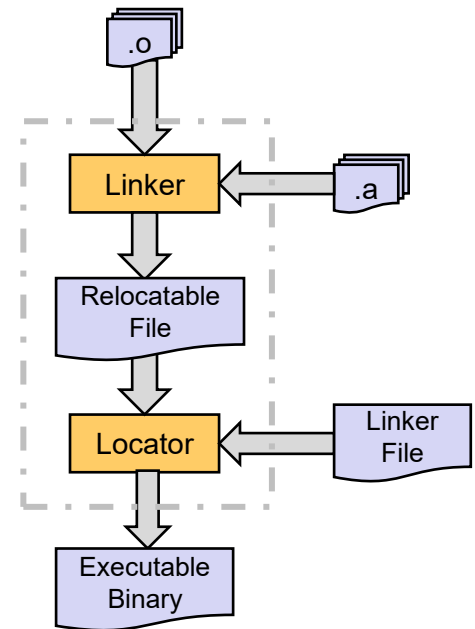
```

$ arm-none-eabi-nm sum.o
00000000 T sum

```

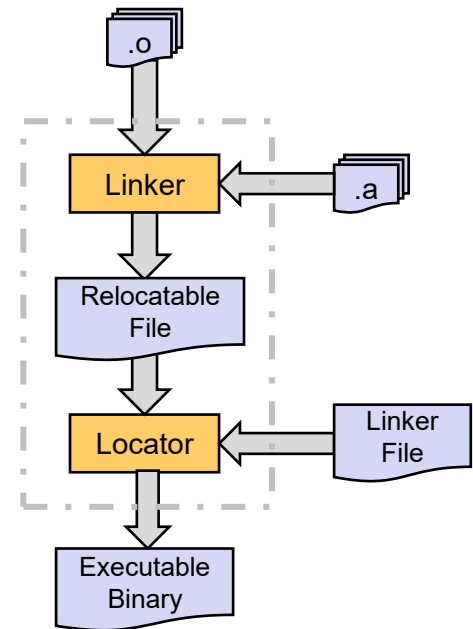
Linker & Locator

- Linker erstellt aus den Object-Files und statischen Bibliotheken ein sog. Relocatable-File (zumeist nur intern)
- Hierbei führt der Linker folgende Aktionen durch
 - Symbol Resolution
 - Section Merging
- Der Locator führt dann, basierend auf dem „Linker File“ oder gegebenen Parametern, ein sog. Section Placement durch



Linker & Locator

- Linker erstellt aus den Object-Files und statischen Bibliotheken ein sog. Relocatable-File (zumeist nur intern)
- Hierbei führt der Linker folgende Aktionen durch
 - **Symbol Resolution**
 - Section Merging
- Der Locator führt dann, basierend auf dem „Linker File“ oder gegebenen Parametern, ein sog. Section Placement durch



Linker & Locator – Symbol Resolution

```

1      .text
2      b start      @ Skip over the data
3      arr: .byte 10, 20, 25 @ Read-only array of bytes
4      eoa:          @ Address of end of array + 1
5
6      .align
7      start:
8          ldr r0, =arr @ r0 = &arr
9          ldr r1, =eoa @ r1 = &eoa
10
11         bl sum      @ Invoke the sum subroutine
12
13      stop: b stop
  
```

```

1      @ Args
2      @ r0: Start address of array
3      @ r1: End address of array
4      @
5      @ Result
6      @ r3: Sum of Array
7
8      .global sum
9
10     sum: mov r3, #0 @ r3 = 0
11     loop: ldrb r2, [r0], #1 @ r2 = *r0++ ; Get array element
12           add r3, r2, r3 @ r3 += r2 ; Calculate sum
13           cmp r0, r1 @ if (r0 != r1) ; Check if hit end-of-array
14           bne loop @ goto loop ; Loop
15           mov pc, lr @ pc = lr ; Return when done
  
```

```

$ arm-none-eabi-nm main.o
00000000 t arr
00000007 t eoa
00000008 t start
00000014 t stop
00000014 U sum
  
```

Linker

```

$ arm-none-eabi-nm sum.o
00000004 t loop
00000000 T sum
  
```

```

$ arm-none-eabi-nm sum.elf
00010038 T __bss_end__
00010038 T __bss_start__
00010038 T __bss_start__
00010038 T __data_start__
00010038 T __end__
00010038 T __bss_end__
00010038 T __edata__
00010038 T __end__
00080000 B __stack
00000004 t arr
00000007 t eoa
00000024 t loop
00000008 t start
00000014 t stop
00000020 T sum
  
```

Quelle: <http://bravegnu.org/gnu-eprog/linker.html>

Speicherklassen für Variablen

Speicherklassen für Variablen beeinflussen neben dem Speicherort und dem Initial-Wert auch die sog. „Sichtbarkeit“ der Variable.

Hierbei sind die Speicherklassen „**extern**“ und „**static**“ für den Linker relevant.

Storage Classes in C

Storage Specifier	Storage	Initial value	Scope	Life
auto	Stack	Garbage	Within block	End of block
extern	Data segment	Zero	Global, Multiple files	Till end of program
static	Data segment	Zero	Within block	Till end of program
register	CPU Register	Garbage	Within block	End of block

Speicherklassen für Funktionen

Speicherklassen für Funktionen beeinflussen nur die sog. „Sichtbarkeit“ der Funktion.

Hierbei sind nur die Speicherklassen „**extern**“ und „**static**“ möglich.

```
#ifndef FLIB_H
#define FLIB_H
void f(void);           // function declaration with external linkage
extern int state;        // variable declaration with external linkage
static const int size = 5; // definition of a read-only variable with internal linkage
enum { MAX = 10 };      // constant definition
inline int sum (int a, int b) { return a + b; } // inline function definition
#endif // FLIB_H
```

Library implementation, source file "flib.c":

```
#include "flib.h"

static void local_f(int s) {} // definition with internal linkage (only used in this file)
static int local_state;      // definition with internal linkage (only used in this file)

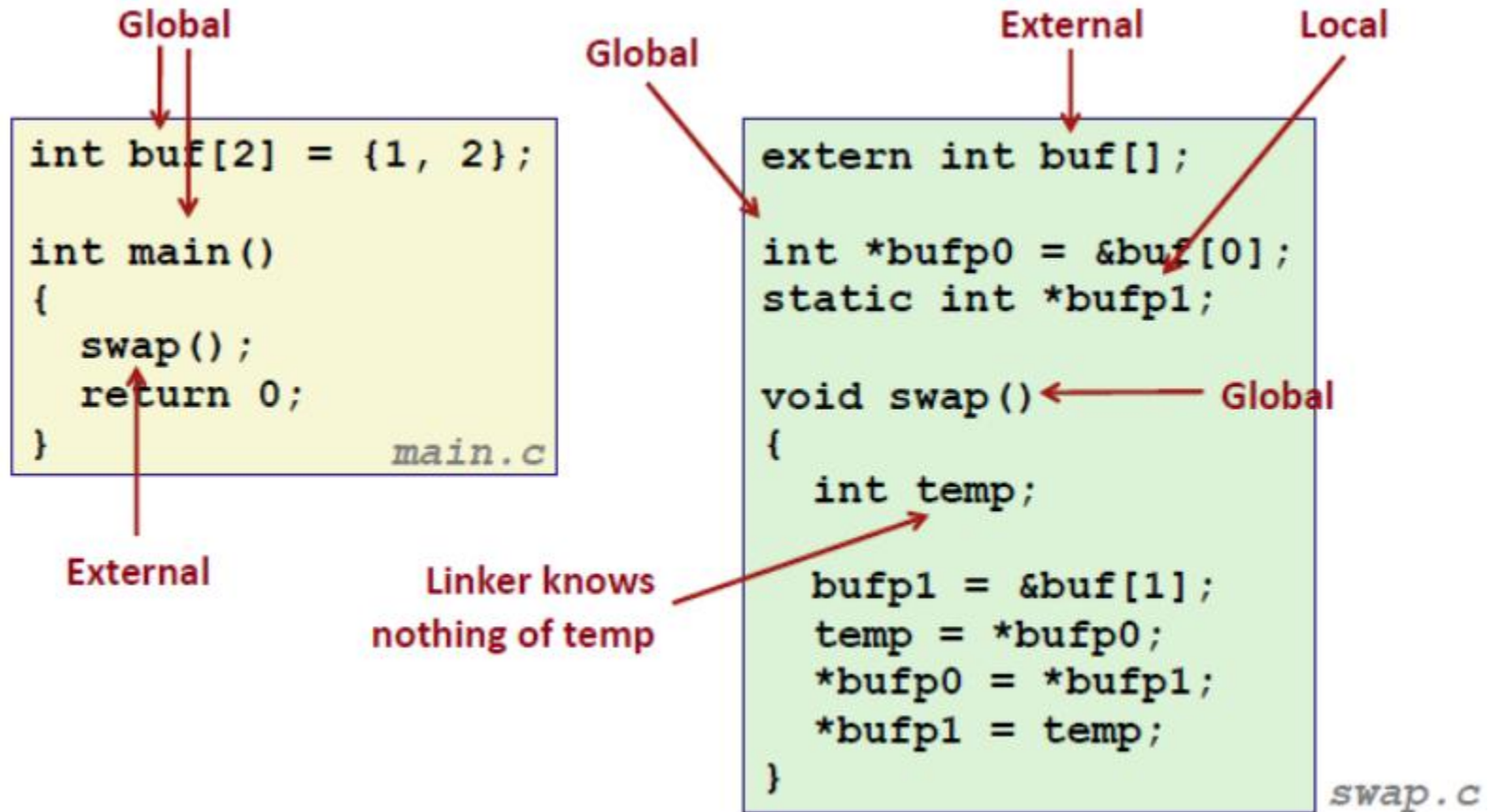
int state;                   // definition with external linkage (used by main.c)
void f(void) { local_f(state); } // definition with external linkage (used by main.c)
```

Application code, source file "main.c":

```
#include "flib.h"

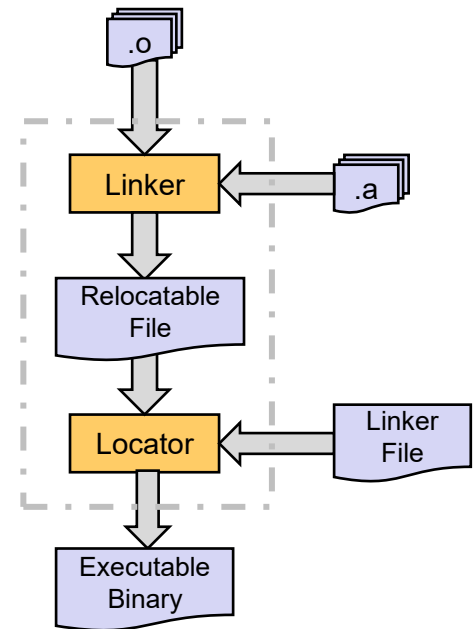
int main(void)
{
    int x[MAX] = {size}; // uses the constant and the read-only variable
    state = 7;           // modifies state in flib.c
    f();                 // calls f() in flib.c
}
```

Linker & Locator – Symbol Resolution

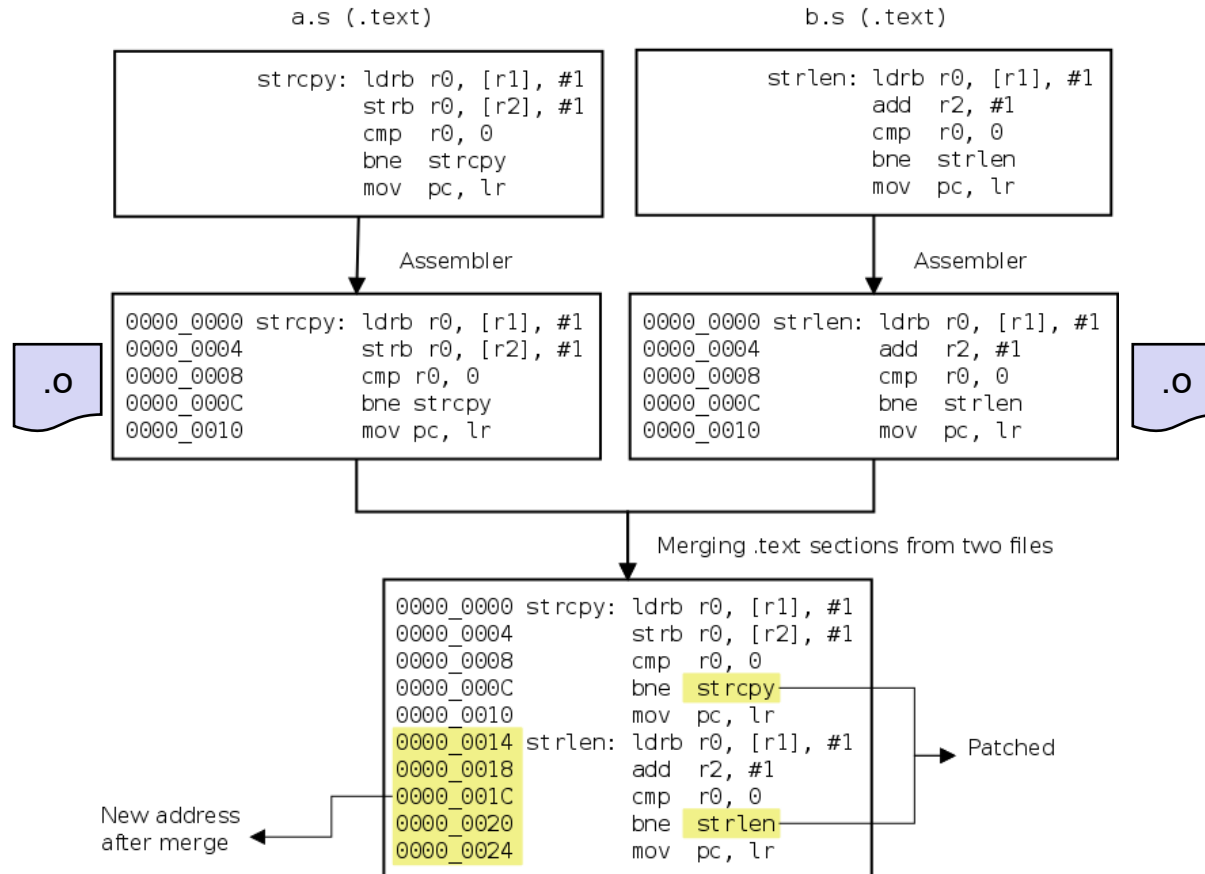


Linker & Locator

- Linker erstellt aus den Object-Files und statischen Bibliotheken ein sog. Relocatable-File (zumeist nur intern)
- Hierbei führt der Linker folgende Aktionen durch
 - Symbol Resolution
 - **Section Merging**
- Der Locator führt dann, basierend auf dem „Linker File“ oder gegebenen Parametern, ein sog. Section Placement durch

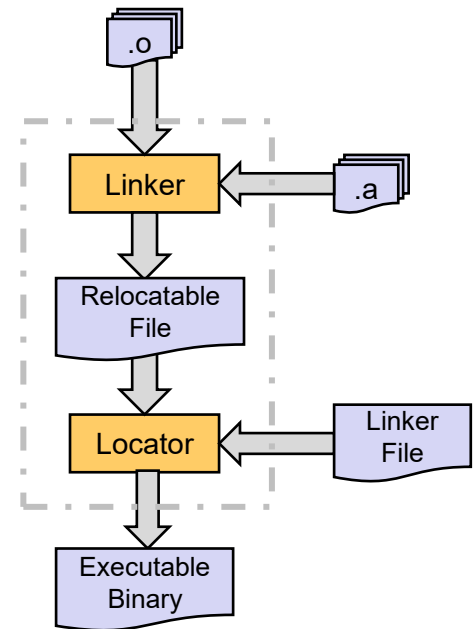


Linker & Locator – Section Merging

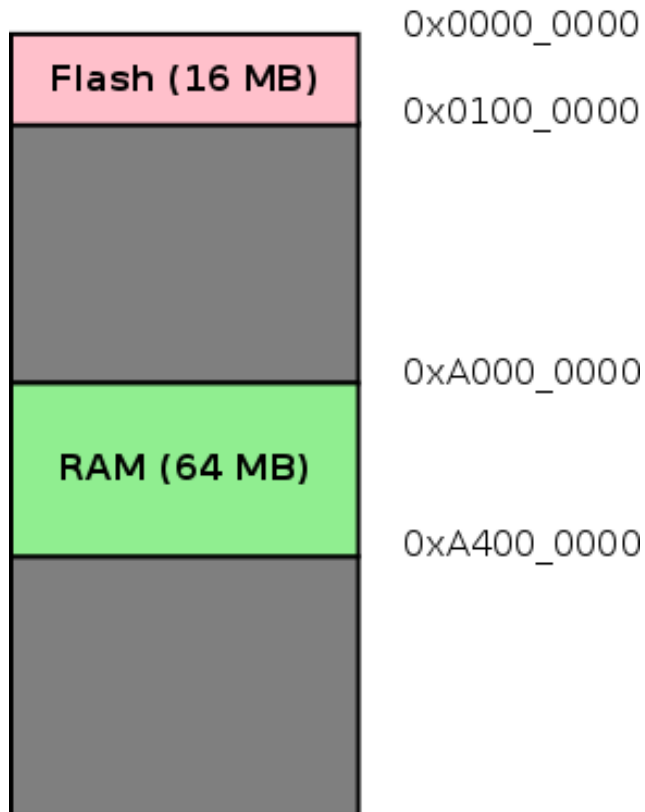


Linker & Locator

- Linker erstellt aus den Object-Files und statischen Bibliotheken ein sog. Relocatable-File (zumeist nur intern)
- Hierbei führt der Linker folgende Aktionen durch
 - Symbol Resolution
 - Section Merging
- **Der Locator führt dann, basierend auf dem „Linker File“ oder gegebenen Parametern, ein sog. Section Placement durch**



Linker – Speicher-Platzierung



Flash

- Als Read-Only Memory (ROM) ausgelegt.
- Über spezielle Konfiguration des sog. Flash-Controllers (interne Peripherie) beschreibbar.
- Enthält in der Regel Programm-Code und konstante Daten.

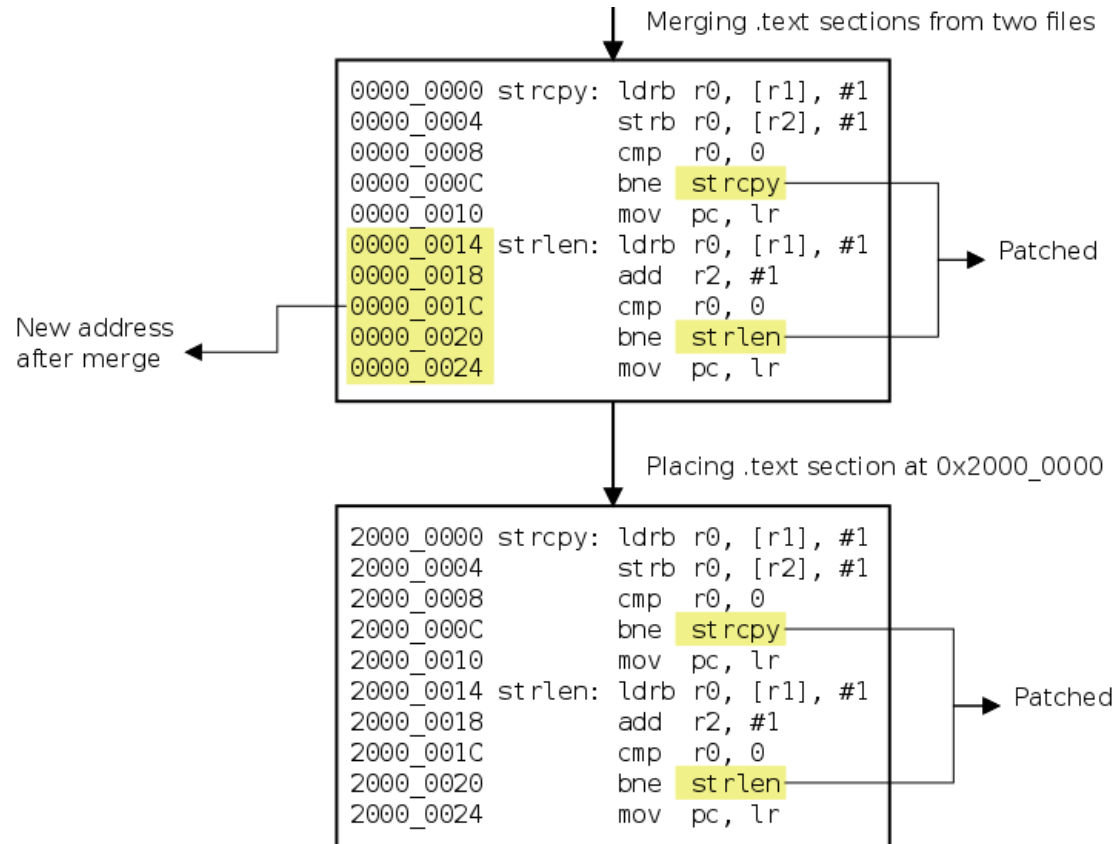
RAM

- Schreib-/Lese Speicher (Random Access Memory)
- Enthält in der Regel Variablen und veränderbare Daten

Linker – Speicher-Platzierung

Speicherbereich	Verwendung	phys. Speicher
.text	Ausführbarer Code	Flash
.rodata	Read-Only Daten (Konstanten)	Flash
.data	Initialisierte Variablen	Flash + RAM
.bss	Nicht-initialisierte Variablen	RAM

Linker & Locator – Section Relocation

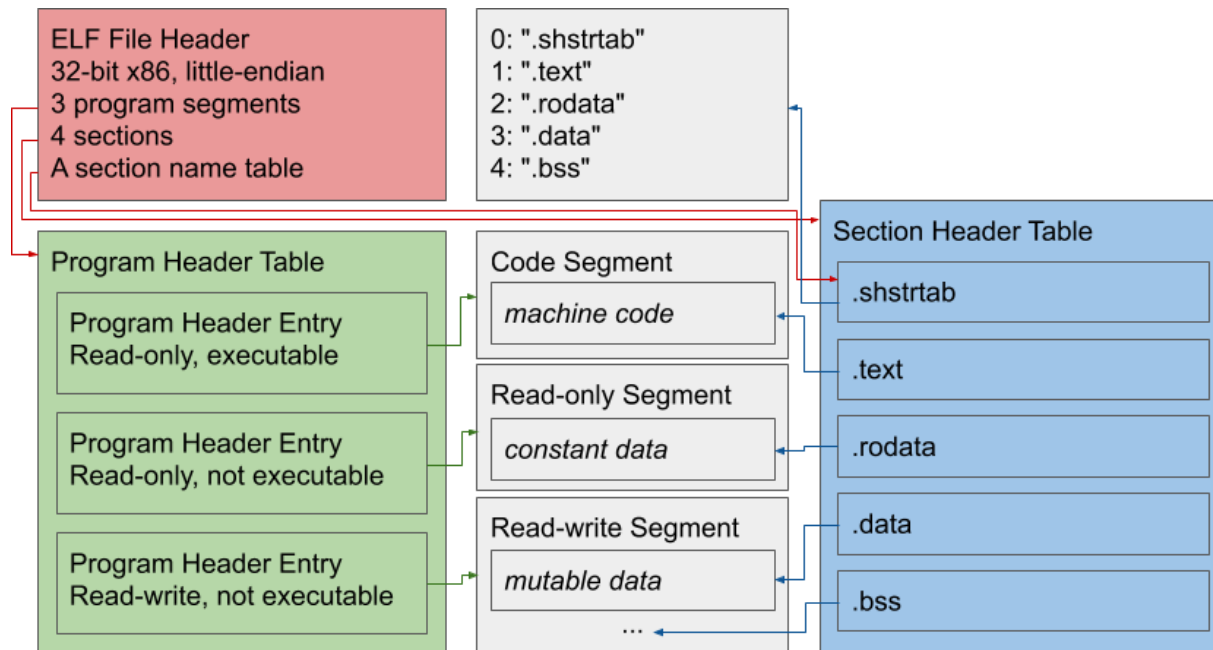


Compiler Toolchain

ELF, BIN und HEX Dateien

ELF Binary Files

- ELF – Executable and Linkable Format
 - ELF Header
 - Segments
 - Sections



ELF Binary Files – Header

```
$ arm-none-eabi-readelf -h firmware.elf
```

ELF Header:

```
Magic:    7f 45 4c 46 01 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00
Class:                                ELF32
Data:                                2's complement, little endian
Version:                               1 (current)
OS/ABI:                               UNIX - System V
ABI Version:                           0
Type:                                   EXEC (Executable file)
Machine:                                ARM
Version:                                0x1
Entry point address:                   0x8000251
Start of program headers:               52 (bytes into file)
Start of section headers:               29596 (bytes into file)
Flags:                                  0x5000200, Version5 EABI, soft-float ABI
Size of this header:                    52 (bytes)
Size of program headers:                 32 (bytes)
Number of program headers:                2
Size of section headers:                 40 (bytes)
Number of section headers:                25
Section header string table index:      24
```


ELF Binary Files – Segments

```
$ arm-none-eabi-readelf -l firmware.elf
```

```
Elf file type is EXEC (Executable file)
```

```
Entry point 0x8000251
```

```
There are 2 program headers, starting at offset 52
```

```
Program Headers:
```

Type	Offset	VirtAddr	PhysAddr	FileSiz	MemSiz	Flg	Align
LOAD	0x001000	0x08000000	0x08000000	0x002a0	0x002a0	R E	0x1000
LOAD	0x002000	0x20000000	0x080002a0	0x00018	0x00618	RW	0x1000

```
Section to Segment mapping:
```

```
Segment Sections...
```

00	.isr_vector	.text	.rodata
01	.data	.bss	._user_heap_stack

ELF Binary Files – Sections

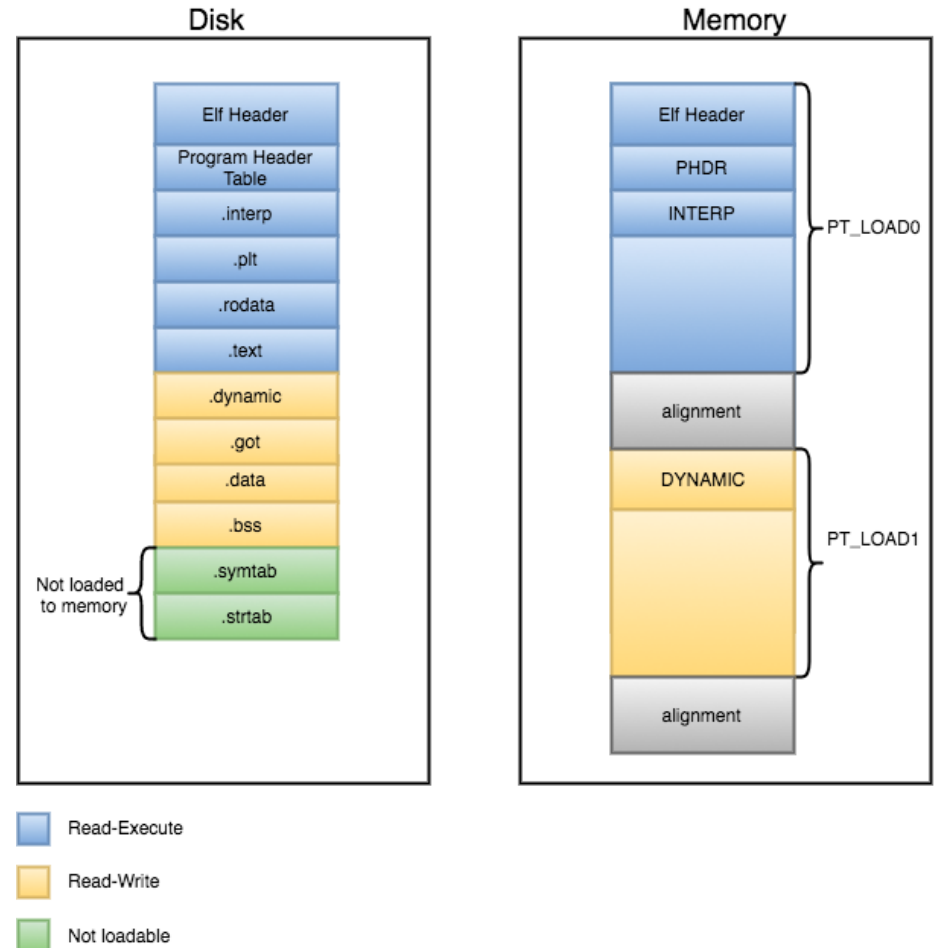
```
λ arm-none-eabi-readelf -S firmware.elf
There are 25 section headers, starting at offset 0x739c:
```

Section Headers:

[Nr]	Name	Type	Addr	Off	Size	ES	Flg	Lk	Inf	Al
[0]		NULL	00000000	000000	000000	00		0	0	0
[1]	.isr_vector	PROGBITS	08000000	001000	0001d8	00	A	0	0	1
[2]	.text	PROGBITS	080001d8	0011d8	0000c4	00	AX	0	0	4
[3]	.rodata	PROGBITS	0800029c	00129c	000004	00	A	0	0	4
[4]	.ARM.extab	PROGBITS	080002a0	002018	000000	00	W	0	0	1
[5]	.ARM	PROGBITS	080002a0	002018	000000	00	W	0	0	1
[6]	.preinit_array	PREINIT_ARRAY	080002a0	002018	000000	04	WA	0	0	1
[7]	.init_array	INIT_ARRAY	080002a0	002018	000000	04	WA	0	0	1
[8]	.fini_array	FINI_ARRAY	080002a0	002018	000000	04	WA	0	0	1
[9]	.data	PROGBITS	20000000	002000	000018	00	WA	0	0	4
[10]	.bss	NOBITS	20000018	002018	000000	00	WA	0	0	1
[11]	._user_heap_stack	NOBITS	20000018	002018	000600	00	WA	0	0	1
[12]	.ARM.attributes	ARM_ATTRIBUTES	00000000	002018	00002c	00		0	0	1
[13]	.debug_info	PROGBITS	00000000	002044	00017c	00		0	0	1
[14]	.debug_abbrev	PROGBITS	00000000	0021c0	00015b	00		0	0	1
[15]	.debug_aranges	PROGBITS	00000000	002320	000068	00		0	0	8
[16]	.debug_macro	PROGBITS	00000000	002388	000adc	00		0	0	1
[17]	.debug_line	PROGBITS	00000000	002e64	000105	00		0	0	1
[18]	.debug_str	PROGBITS	00000000	002f69	002dfe	01	MS	0	0	1
[19]	.comment	PROGBITS	00000000	005d67	000045	01	MS	0	0	1
[20]	.debug_frame	PROGBITS	00000000	005dac	00006c	00		0	0	4
[21]	.debug_ranges	PROGBITS	00000000	005e18	000020	00		0	0	8
[22]	.symtab	SYMTAB	00000000	005e38	000ab0	10		23	41	4
[23]	.strtab	STRTAB	00000000	0068e8	0009a8	00		0	0	1
[24]	.shstrtab	STRTAB	00000000	007290	00010a	00		0	0	1

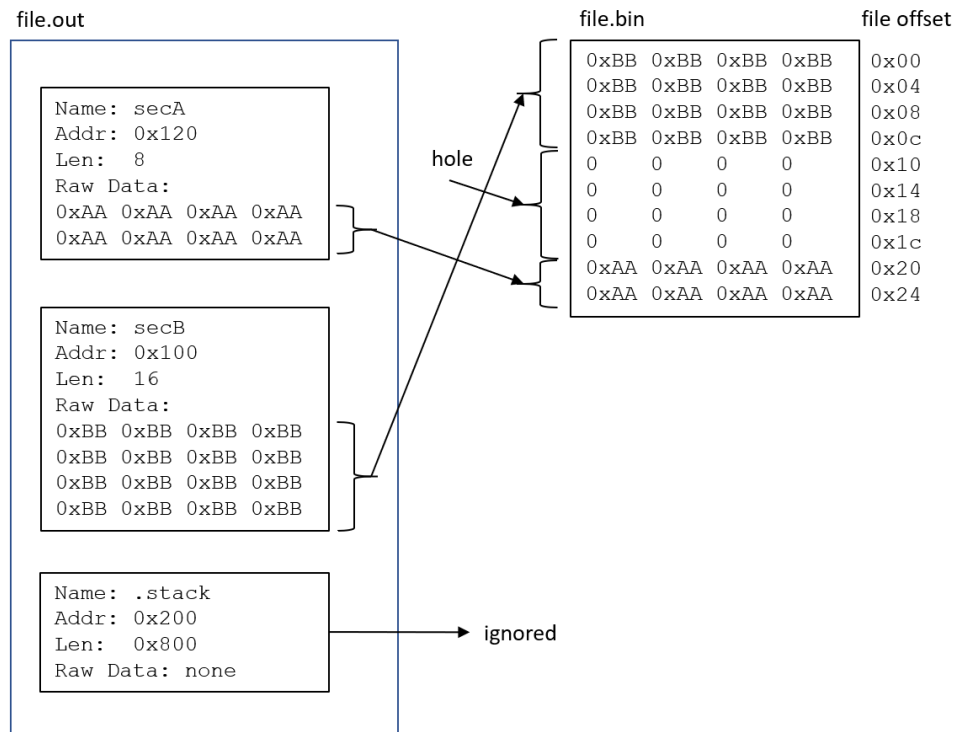
ELF Binary Files

- Segmente werden u.a. für das Laden der Executable auf einem System wie z.B. Linux verwendet



Binary Files - .BIN

- Enthalten in der Regel ein Binärabbild eines Speicherbereichs
- Enthält keine Adress-Angaben für den Inhalt



Binary Files - .BIN

Address	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	ASCII
000000A0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000000B0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000000C0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000000D0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000000E0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000000F0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000100:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000110:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000120:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000130:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000140:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000150:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000160:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000170:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000180:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
00000190:	99	02	00	08	00	00	00	00	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000001A0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000001B0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000001C0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	.
000001D0:	99	02	00	08	99	02	00	08	80	B5	82	B0	00	AF	00	23	#
000001E0:	7B	60	06	23	19	46	04	48	00	F0	12	F8	78	60	7B	68	{`.#.F.H...x`{h
000001F0:	18	46	08	37	BD	46	80	BD	00	00	00	20	A0	02	00	08	.F.7.F.....
00000200:	00	00	00	20	18	00	00	20	18	00	00	20	18	00	00	20
00000210:	80	B4	85	B0	00	AF	78	60	39	60	00	23	FB	60	00	23x`9`.#.`.#
00000220:	BB	60	0A	E0	BB	68	9B	00	7A	68	13	44	1B	68	FA	68	`.h..zh.D.h.h
00000230:	13	44	FB	60	BB	68	01	33	BB	60	BA	68	3B	68	9A	42	.D.`.h.3.`.h;h.B
00000240:	F0	DB	FB	68	18	46	14	37	BD	46	80	BC	70	47	00	00	..h.F.7.F..p6..
00000250:	0B	48	0C	49	0C	4A	00	23	02	E0	D4	58	C4	50	04	33	.H.I.J.#...X.P.3
00000260:	C4	18	8C	42	F9	D3	09	4A	09	4C	00	23	01	E0	13	60	...B...J.L.#...`
00000270:	04	32	A2	42	FB	D3	07	48	85	46	FF	F7	AD	FF	70	47	.2.B...H.F...p6
00000280:	00	00	00	20	18	00	00	20	A0	02	00	08	18	00	00	20
00000290:	18	00	00	20	00	00	02	20	FE	E7	00	00	06	00	00	00
000002A0:	01	00	00	00	0A	00	00	00	04	00	00	00	05	00	00	00
000002B0:	06	00	00	00	07	00	00	00								

Beispiel .bin File enthält nur die Inhalte, welche in den Flash geladen werden müssen

Quelle: intern

Binary Files - .BIN

Address	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	ASCII
00000000:	00	00	02	20	51	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000010:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	00	00	00	00	...
00000020:	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	99	02	00	08	...	
00000030:	99	02	00	08	00	00	00	00	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000040:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000050:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000060:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000070:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000080:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000090:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000000A0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000000B0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000000C0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000000D0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000000E0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000000F0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000100:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000110:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000120:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000130:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000140:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000150:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000160:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000170:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000180:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
00000190:	99	02	00	08	00	00	00	00	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000001A0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000001B0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000001C0:	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	99	02	00	08	...
000001D0:	99	02	00	08	99	02	00	08	80	B5	82	B0	00	AF	00	23	...
000001E0:	78	60	06	23	19	46	04	48	00	F0	12	F8	78	60	7B	68	{'.#F.H...x'{'h
000001F0:	18	46	08	37	BD	46	80	BD	00	00	00	20	A0	02	00	08	F.7.F...
00000200:	00	00	00	20	18	00	00	20	18	00	00	20	18	00	00	20	...
00000210:	80	B4	85	B0	00	AF	78	60	39	60	00	23	FB	60	00	23	...x`9`.#.`.#
00000220:	BB	60	0A	E0	BB	68	98	00	7A	68	13	44	1B	68	FA	68	...h..zh.D.h.h
00000230:	F3	44	FB	60	BB	68	01	33	BB	60	BA	68	3B	68	9A	42	D..h.3..h;h.B
00000240:	F0	DB	FB	68	18	46	14	37	BD	46	80	BC	70	47	00	00	...h.F.7.F..p6..
00000250:	08	48	0C	49	0C	4A	00	23	02	E0	D4	58	C4	50	04	33	..H.I.J.#...X.P.3
00000260:	C4	18	8C	42	F9	D3	09	4A	09	4C	00	23	01	E0	13	60	...B...J.L.#...
00000270:	04	32	A2	42	FB	D3	07	48	85	46	FF	F7	AD	FF	70	47	..2.B...H.F...p6..
00000280:	00	00	00	20	18	00	00	20	A0	02	00	08	18	00	00	20	...
00000290:	18	00	00	20	00	00	02	20	FE	E7	00	00	06	00	00	00	...
000002A0:	01	00	00	00	0A	00	00	00	04	00	00	00	05	00	00	00	...
000002B0:	06	00	00	00	07	00	00	00

Name	Start	End	Size
▼ content	0x00000000	0x0000029F	672 bytes
► isrVectors	0x00000000	0x00000107	472 bytes
► textSection	0x000001D8	0x0000029B	196 bytes
► roData	0x0000029C	0x0000029F	4 bytes

Quelle: intern

Intel HEX Files - .HEX

- Textdatei in speziellem Format
- Speicherinhalte in hexadezimaler Darstellung
- Enthält auch Adressangaben

```
:020000021000EC
:10010000214601360121470136007EFE09D2190140
:100110002146017EB7C20001FF5F16002148011988
:10012000194E79234623965778239EDA3F01B2CAA7
:100130003F0156702B5E712B722B732146013421C7
:00000001FF
```

Startcode
Byte count
Adresse
Typ
Datenfeld
Prüfsumme

Die Prüfsumme für den zweiten Beispiel-Datensatz berechnet sich wie folgt: $10 + 01 + 00 + 00 + 21 + 46 + 01 + 36 + 01 + 21 + 47 + 01 + 36 + 00 + 7E + FE + 09 + D2 + 19 + 01 = 3C0 \rightarrow C0 \rightarrow -C0 + 1 = 40$.

Motorola HEX Files - .SREC

- Textdatei in speziellem Format
- Speicherinhalte in hexadezimaler Darstellung
- Enthält auch Adressangaben

```
S00F000068656C66F21202020200003B
S11F00007C0802A6900100049421FFF07C6C1B787C8C23783C6000003863000026
S11F001C4BFFFFE5398000007D83637880010014382100107C0803A64E800020E9
S111003848656C66F20776F726C642E0A0042
S5030003F9
S9030000FC
```

- Start code
- Record type (Datensatztyp)
- Byte count
- Adresse
- Daten
- Checksum (Prüfsumme)

Die Prüfsumme für den ersten Beispiel-Datensatz berechnet sich wie folgt: $0F + 00 + 00 + 68 + 65 + 6C + 6C + 6F + 21 + 20 + 20 + 20 + 20 + 00 + 00 = 2C4 \rightarrow C4 \rightarrow \neg C4 = 3B$.