

# **Vorlesungsskript zu „Vertiefung Programmieren“ Speicherlayout + Linker**



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

# Compiler Toolchain

Präprozessor, Compiler, Assembler und Linker

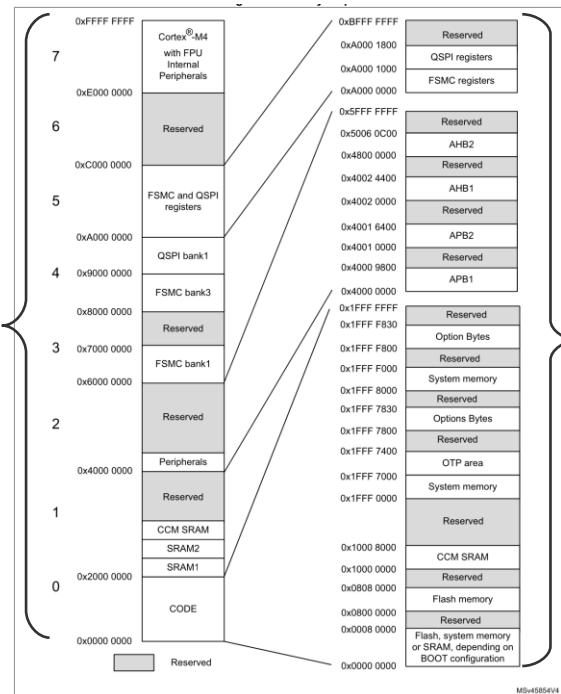
Speicherlayout und Linker

## Speicherlayout

Mikrocontroller und Prozessorsysteme haben in der Regel ein vorgegebenes Speicherlayout (engl. Memory Map).

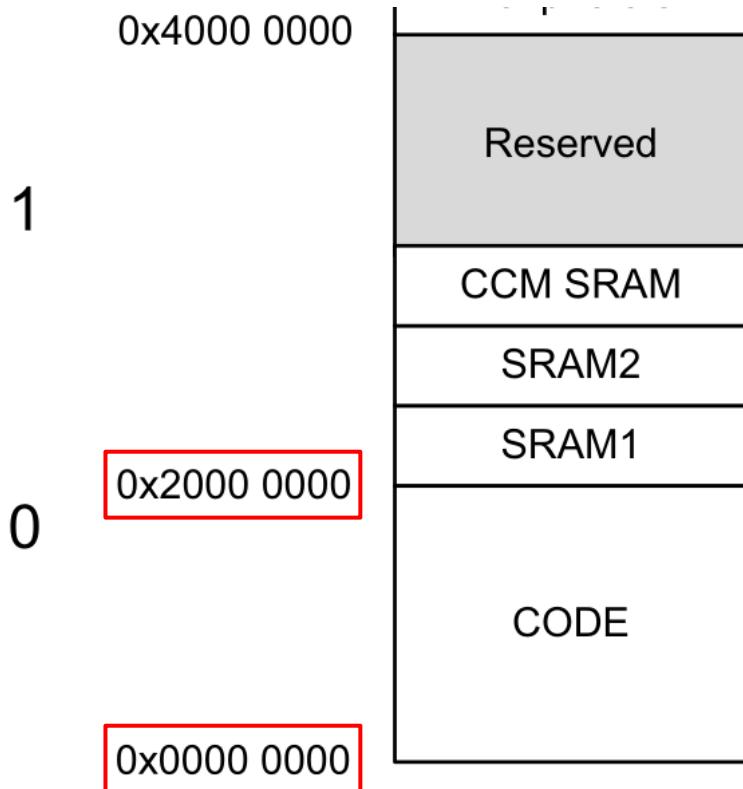
Hierbei ist festgelegt, an welchen Adressen des verfügbaren Adressraums, welche Speicher- bzw. Peripherie-Komponenten verfügbar sind.

32-Bit Adressraum



Speicher- und  
Peripherie Zuordnung

## Speicherlayout



Der gezeigte Ausschnitt aus einer Memory Map des STM32G474 Microcontrollers zeigt z.B. an welchen Adressen sich Flash Speicher (Code) sowie RAM Speicher (SRAM1 u. SRAM2) befinden.

The STM32G4 Series category 3 devices feature up to 128 Kbytes SRAM:

- 80 Kbytes SRAM1 (mapped at address 0x2000 0000)
- 16 Kbytes SRAM2 (mapped at address 0x2001 4000)
- 32 Kbytes CCM SRAM (mapped at address 0x1000 0000 and end of SRAM2)

The STM32G4 Series category 4 devices feature up to 112 Kbytes SRAM:

- 80 Kbytes SRAM1 (mapped at address 0x2000 0000)
- 16 Kbytes SRAM2 (mapped at address 0x2001 4000)
- 16 Kbytes CCM SRAM (mapped at address 0x1000 0000 and end of SRAM2)

The STM32G4 Series category 2 devices feature up to 32 Kbytes SRAM:

- 16 Kbytes SRAM1 (mapped at address 0x2000 0000)
- 6 Kbytes SRAM2 (mapped at address 0x2000 4000)
- 10 Kbytes CCM SRAM (mapped at address 0x1000 0000 and end of SRAM2)

## Speicherlayout

Da der Compiler und der Assembler keinerlei Kenntnis über das Speicherlayout des Zielsystems haben, und diese Information auch nicht benötigen, muss der Linker als letzte Komponente in der Toolchain diese Informationen bereitgestellt bekommen.

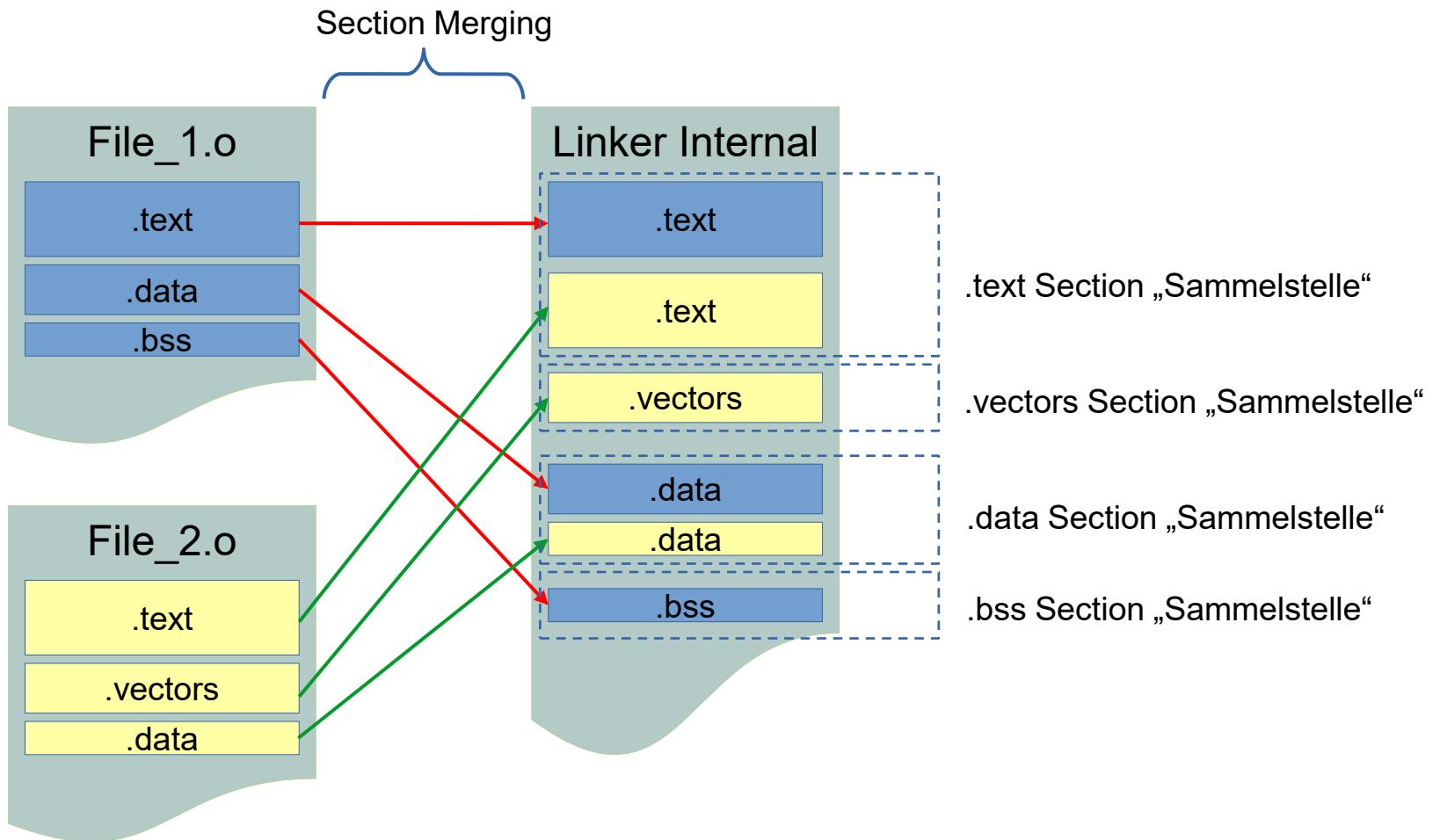
Der Linker benötigt Kenntnis über die verfügbaren Speicherbereiche (Startadresse und Länge bzw. Größe des Speichers) sowie eine Information darüber, welche Inhalte in die Speicherbereiche gelegt werden sollen

Das Speicherlayout sowie die genutzten Sections können sehr komplex sein. Daher werden diese Informationen in der Regel nicht mehr über Kommandozeilen Parameter an den Linker übergeben, sondern mit Hilfe eines sog. Linker Files

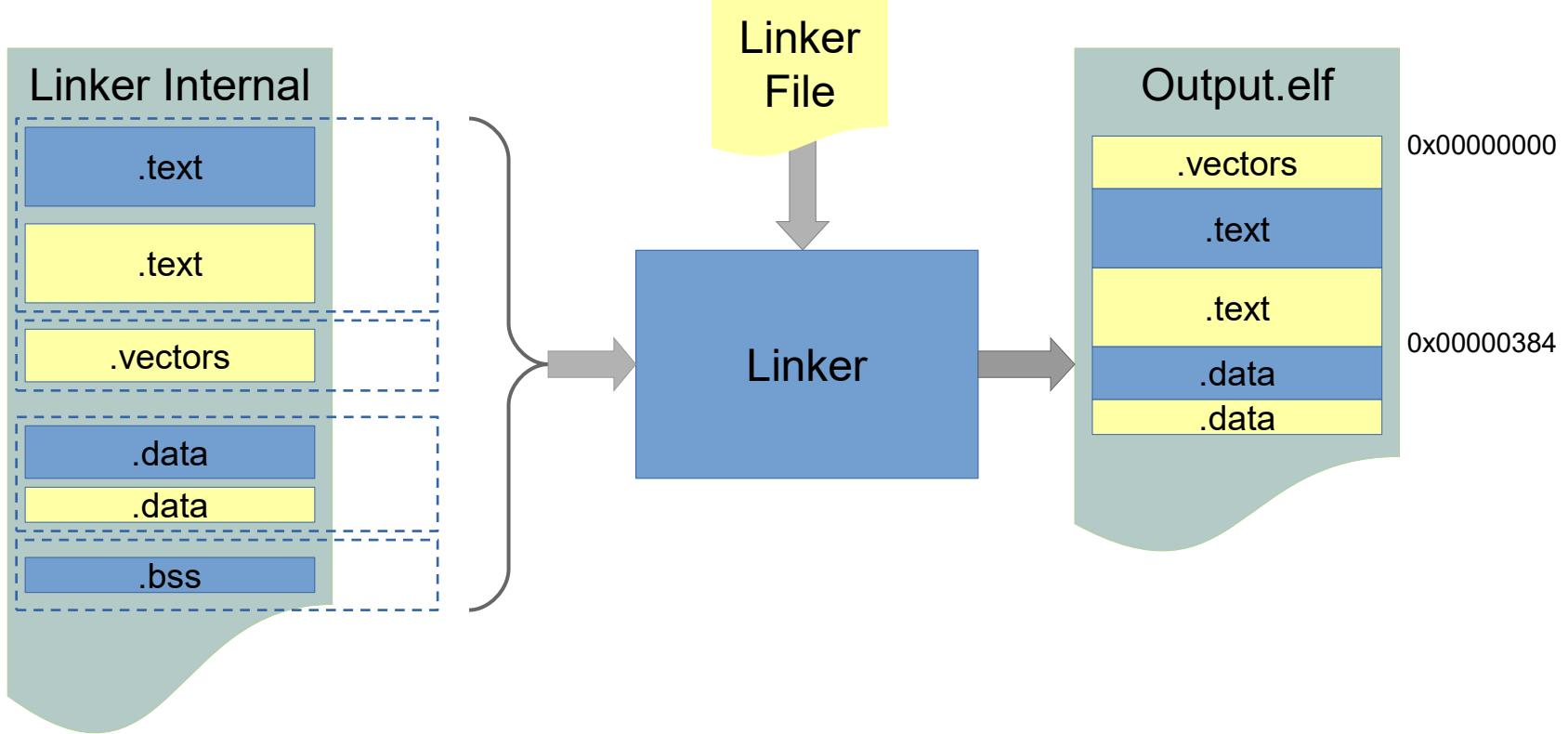
## Compiler – Speicherreservierung/Platzierung

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

## Linker File



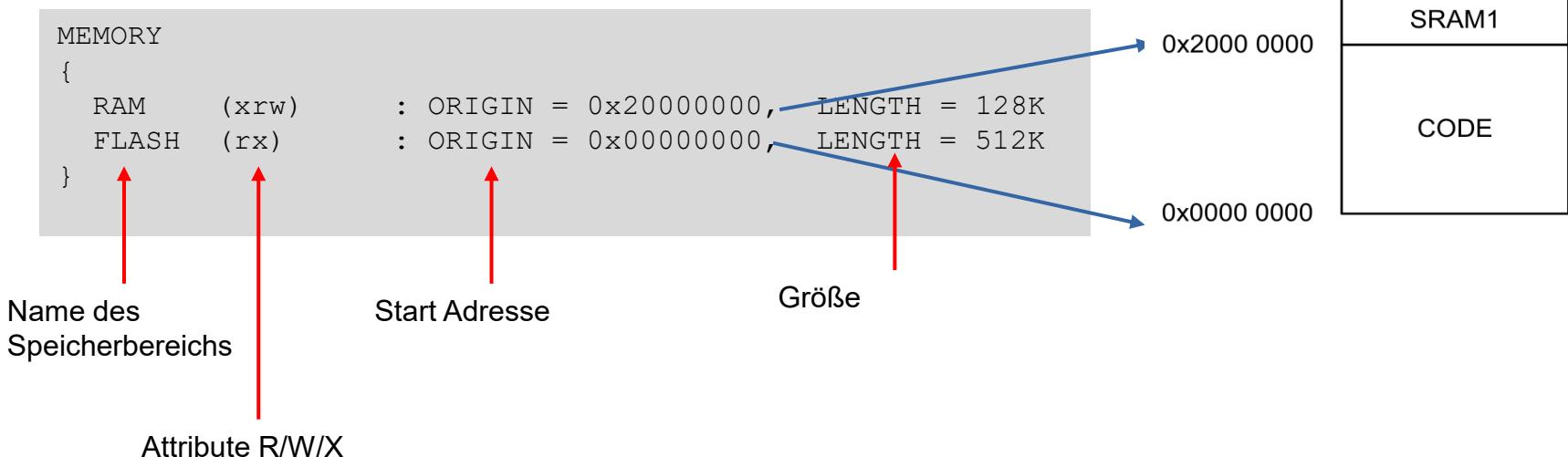
## Linker File



## Linker File - Memory

Das Linker File definiert als erstes die grundlegenden, physikalischen Speicherbereiche, die das Zielsystem besitzt.

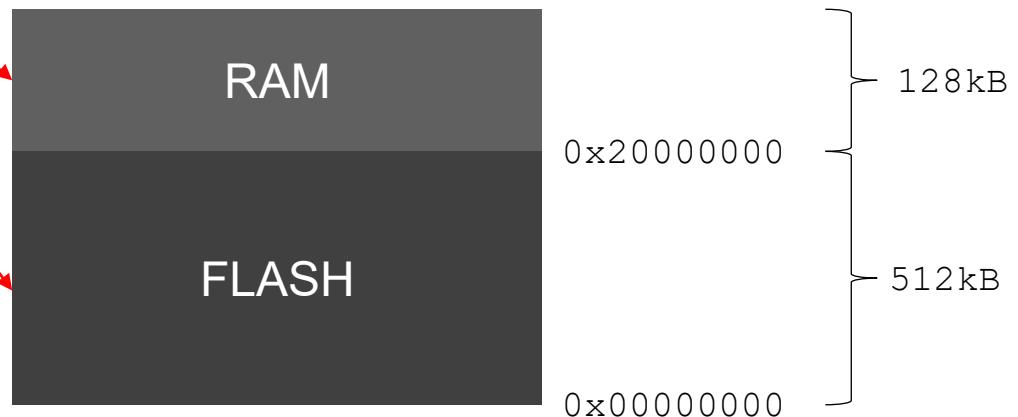
Hierbei können im Rahmen der Memory Map bzw. der Adressen des Systems die Speicherbereich frei definiert werden. Z.B.  
Könnte der RAM Bereich auch in zwei unterschiedliche Bereiche SRAM1 und SRAM2 aufgeteilt werden.



## Linker File - Memory

Das Linker File definiert als erstes die grundlegenden, physikalischen Speicherbereiche, die das Zielsystem besitzt.

```
MEMORY
{
    RAM      (xrw)      : ORIGIN = 0x20000000, LENGTH = 128K
    FLASH   (rx)       : ORIGIN = 0x00000000, LENGTH = 512K
}
```



## Linker File - Memory

A linker script may contain many uses of the MEMORY command, however, all memory blocks defined are treated as if they were specified inside a single MEMORY command. The syntax for MEMORY is:

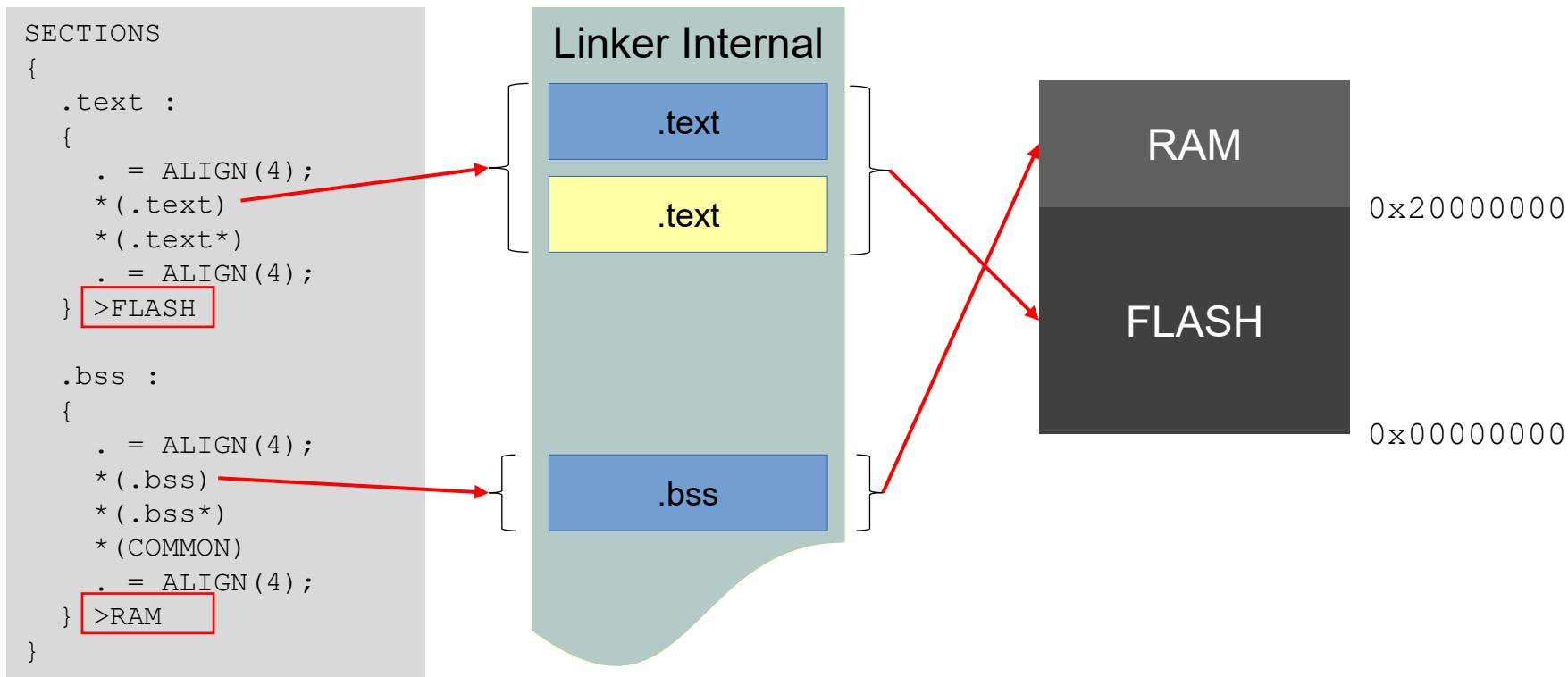
```
MEMORY
{
    name [ (attr) ] : ORIGIN = origin, LENGTH = len
    ...
}
```

The *name* is a name used in the linker script to refer to the region. The region name has no meaning outside of the linker script. Region names are stored in a separate name space, and will not conflict with symbol names, file names, or section names. Each memory region must have a distinct name within the MEMORY command

The *attr* string is an optional list of attributes that specify whether to use a particular memory region for an input section which is not explicitly mapped in the linker script.

## Linker File - Sections

Nachdem die Speicher-Struktur festgelegt ist, werden dem Linker die vorhandenen Sections sowie deren Position im definierten Speicher mitgeteilt

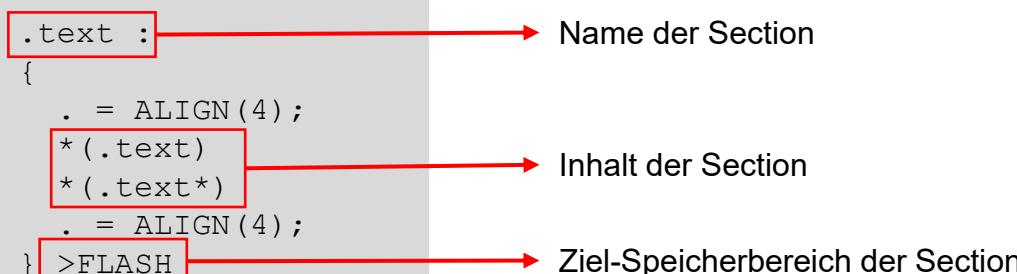


## Linker File - Sections

Nachdem die Speicher-Struktur festgelegt ist, werden dem Linker die vorhandenen Sections sowie deren Position im definierten Speicher mitgeteilt

```
SECTIONS
{
    .text : 
    {
        . = ALIGN(4);
        *(.text)
        *(.text*)
        . = ALIGN(4);
    } >FLASH

    .bss :
    {
        . = ALIGN(4);
        *(.bss)
        *(.bss*)
        *(COMMON)
        . = ALIGN(4);
    } >RAM
}
```



## Linker File - Sections

The full description of an output section looks like this:

```
section [address] [(type)] :  
  [AT(lma)]  
  [ALIGN(section_align) | ALIGN_WITH_INPUT]  
  [SUBALIGN(subsection_align)]  
  [constraint]  
  {  
    output-section-command  
    output-section-command  
    ...  
  } [>region] [AT>lma_region] [:phdr :phdr ...] [=fillexp]  
  [,]
```

Most output sections do not use most of the optional section attributes.

## Linker File - Sections

Each output section may have a type. The type is a keyword in parentheses. The following types are defined:

### NOLOAD

The section should be marked as not loadable, so that it will not be loaded into memory when the program is run. When generating an ELF output file, the memory space is allocated for the section at run-time, except for SHT\_NOTE sections. For other output files, no memory space is allocated at run-time.

Note - the ELF behaviour is a bug that may change to be consistent with non-ELF targets.

### READONLY

The section should be marked as read-only.

## Linker File - Sections

Every loadable or allocatable output section has two addresses. The first is the VMA, or virtual memory address. This is the address the section will have when the output file is run. The second is the LMA, or load memory address. This is the address at which the section will be loaded. In most cases the two addresses will be the same. An example of when they might be different is when a data section is loaded into ROM, and then copied into RAM when the program starts up (this technique is often used to initialize global variables in a ROM based system). In this case the ROM address would be the LMA, and the RAM address would be the VMA.

The AT keyword takes an expression as an argument. This specifies the exact load address of the section. The AT> keyword takes the name of a memory region as an argument. See [MEMORY Command](#). The load address of the section is set to the next free address in the region, aligned to the section's alignment requirements.

## Linker File – Symbol Assignments

You may assign to a symbol using any of the C assignment operators:

```
symbol = expression ;  
symbol += expression ;  
symbol -= expression ;  
symbol *= expression ;  
symbol /= expression ;  
symbol <= expression ;  
symbol >>= expression ;  
symbol &= expression ;  
symbol |= expression ;
```

The first case will define *symbol* to the value of *expression*. In the other cases, *symbol* must already be defined, and the value will be adjusted accordingly.

## Linker File – Location Counter

The special linker variable `dot '.'` always contains the current output location counter. Since the `.` always refers to a location in an output section, it may only appear in an expression within a `SECTIONS` command. The `.` symbol may appear anywhere that an ordinary symbol is allowed in an expression.

Assigning a value to `.` will cause the location counter to be moved. This may be used to create holes in the output section. The location counter may not be moved backwards inside an output section, and may not be moved backwards outside of an output section if so doing creates areas with overlapping LMAs.

## Linker File – Location Counter

SECTIONS

```
{  
    output :  
    {  
        file1(.text)  
        . = . + 1000;  
        file2(.text)  
        . += 1000;  
        file3(.text)  
    } = 0x12345678;  
}
```

In the previous example, the ‘.text’ section from file1 is located at the beginning of the output section ‘output’. It is followed by a 1000 byte gap. Then the ‘.text’ section from file2 appears, also with a 1000 byte gap following before the ‘.text’ section from file3. The notation ‘= 0x12345678’ specifies what data to write in the gaps

# Compiler Toolchain

Präprozessor, Compiler, Assembler und Linker

ELF Sections & Debug - Infos

## ELF Sections & Debug Infos

Die im Linker-File definierten Sections sowie deren Inhalt werden durch den Linker i.d.R. in einem ELF Binary gespeichert.

Neben dem eigentlichen Inhalt der im Linker-File definierten Sections enthält das resultierende ELF Binary, abhängig von den angegeben Compiler- und Linker-Optionen, auch sog. Debug Informationen.

Der Debugger nutzt die Debug-Informationen im ELF Binary um ein sog. Source Level Debugging zu ermöglichen sowie Informationen über Variablen, Funktionen und Datentypen zu erhalten.

Mit Hilfe der Tools `arm-none-eabi-nm`, `arm-none-eabi-objcopy`, `arm-none-eabi-objdump` sowie `arm-none-eabi-readelf` lassen sich Informationen über das generierte ELF Binary und dessen Daten ermitteln und teilweise auch modifizieren.

## ELF Informationen

Mit Hilfe des Linux-Kommandozeilen Tools `file` lassen sich allgemeine Informationen über ein Binary sowie dessen Typ und Inhalt ermitteln

```
$ file firmware.elf

build\firmware.elf: ELF 32-bit LSB executable, ARM, EABI5 version 1
(SYSV), statically linked, with debug_info, not stripped
```

```
$ file obj\main.o

obj\main.o: ELF 32-bit LSB relocatable, ARM, EABI5 version 1 (SYSV),
with debug_info, not stripped
```

## ELF Sections

```
$ arm-none-eabi-readelf -S build\firmware.elf
There are 23 section headers, starting at offset 0x4632c:
```

### 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	080000000	001000	0001d8	00	A	0	0	1
[ 2]	.text	PROGBITS	080001d8	0011d8	008304	00	AX	0	0	8
[ 3]	.rodata	PROGBITS	080084e0	0094e0	0000d0	00	A	0	0	8
[ 4]	.ARM	ARM_EXIDX	080085b0	0095b0	000008	00	AL	2	0	4
[ 5]	.data	PROGBITS	200000000	00a000	00000c	00	WA	0	0	4
[ 6]	.bss	NOBITS	20000000c	00a00c	000268	00	WA	0	0	4
[ 7]	.heap	PROGBITS	20000274	00a00c	000000	00	W	0	0	1
[ 8]	.stack	NOBITS	20000274	00a274	01fd8c	00	WA	0	0	1
[ 9]	.ARM.attributes	ARM_ATTRIBUTES	000000000	00a00c	00002f	00		0	0	1
[10]	.debug_line	PROGBITS	000000000	00a03b	01020b	00		0	0	1
[11]	.debug_info	PROGBITS	000000000	01a246	015319	00		0	0	1
[12]	.debug_abbrev	PROGBITS	000000000	02f55f	003371	00		0	0	1
[13]	.debug_aranges	PROGBITS	000000000	0328d0	001600	00		0	0	8
[14]	.debug_str	PROGBITS	000000000	033ed0	006a44	01	MS	0	0	1
[15]	.debug_ranges	PROGBITS	000000000	03a918	000020	00		0	0	8
[16]	.debug_rnglists	PROGBITS	000000000	03a938	0010db	00		0	0	1
.										
.										
.										

Quelle: <https://sourceware.org/binutils/docs/ld/index.html>

## ELF Sections

```
$ arm-none-eabi-readelf -S build\firmware.elf
There are 23 section headers, starting at offset 0x4632c:
```

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	080000000	001000	0001d8	00	A	0	0	1
[ 2]	.text	PROGBITS	080001d8	0011d8	008304	00	AX	0	0	8
[ 3]	.rodata	PROGBITS	080084e0	0094e0	0000d0	00	A	0	0	8
[ 4]	.ARM	ARM_EXIDX	080085b0	0095b0	000008	00	AL	2	0	4
[ 5]	.data	PROGBITS	200000000	00a000	00000c	00	WA	0	0	4
[ 6]	.bss	NOBITS	20000000c	00a00c	000268	00	WA	0	0	4
[ 7]	.heap	PROGBITS	20000274	00a00c	000000	00	W	0	0	1
[ 8]	.stack	NOBITS	20000274	00a274	01fd8c	00	WA	0	0	1

Die Sections aus dem Linker File existieren ebenfalls im ELF Binary. Hierbei sind auch die Informationen über die physikalische Adresse und Größe der Sections enthalten

## ELF Debug-Sections

```
$ arm-none-eabi-readelf -S build\firmware.elf
There are 23 section headers, starting at offset 0x4632c:
```

### Section Headers:

[Nr]	Name	Type	Addr	Off	Size	ES	Flg	Lk	Inf	Al
[10]	.debug_line	PROGBITS	00000000	00a03b	01020b	00		0	0	1
[11]	.debug_info	PROGBITS	00000000	01a246	015319	00		0	0	1
[12]	.debug_abbrev	PROGBITS	00000000	02f55f	003371	00		0	0	1
[13]	.debug_aranges	PROGBITS	00000000	0328d0	001600	00		0	0	8
[14]	.debug_str	PROGBITS	00000000	033ed0	006a44	01	MS	0	0	1
[15]	.debug_ranges	PROGBITS	00000000	03a918	000020	00		0	0	8
[16]	.debug_rnglists	PROGBITS	00000000	03a938	0010db	00		0	0	1
[17]	.comment	PROGBITS	00000000	03ba13	000045	01	MS	0	0	1
[18]	.debug_frame	PROGBITS	00000000	03ba58	005f3c	00		0	0	4
[19]	.debug_line_str	PROGBITS	00000000	041994	0000df	01	MS	0	0	1
[20]	.symtab	SYMTAB	00000000	041a74	002c40	10		21	433	4
[21]	.strtab	STRTAB	00000000	0446b4	001b92	00		0	0	1
[22]	.shstrtab	STRTAB	00000000	046246	0000e6	00		0	0	1

Zusätzlich haben der Compiler/Assembler sowie der Linker noch Sections erzeugt, welche die sog. Debug- sowie Symbol-Informationen enthalten

## ELF Debug-Sections

.debug_abbrev	Abbreviations used in the .debug_info section
.debug_aranges	A mapping between memory address and compilation
.debug_frame	Call Frame Information
.debug_info	The core DWARF data containing DWARF Information Entries (DIEs)
.debug_line	Line Number Program
.debug_loc	Location descriptions
.debug_macinfo	Macro descriptions
.debug_pubnames	A lookup table for global objects and functions
.debug_pubtypes	A lookup table for global types
.debug_ranges	Address ranges referenced by DIEs
.debug_str	String table used by .debug_info
.debug_types	Type descriptions

# Compiler Toolchain

Präprozessor, Compiler, Assembler und Linker

Linker MAP File

## Linker MAP File

Der Linker kann, bei angabe entsprechende Optionen, ein sog. MAP File erzeugen. Dieses MAP File ist eine Textdatei mit lesbaren Informationen über das vom Linker erzeugte Binary sowie dessen Inhalt.

Das MAP File beinhaltet u.a.

- Zugrundeliegende Speicher-Konfiguration
- Adresse für Variablen und Funktionen
- Größe von Variablen/Funktionen
- Informationen über entfernte oder ausgelassene Eingabedaten/Sections
- Herkunft von Variablen und Funktionen (z.B. Dateiname)

Das Format des MAP Files ist, anders als z.B. das ELF Format, nicht standardisiert und jeder Tool-Hersteller verwendet hierzu einen anderen Aufbau und teilweise auch andere Informationen.

## Linker MAP File

Memory Configuration

Name	Origin	Length	Attributes
RAM	0x20000000	0x00020000	xrw
FLASH	0x08000000	0x00080000	xr
*default*	0x00000000	0xffffffff	

Linker script and memory map

```
LOAD obj/libstm32.a
LOAD obj/startup.o
LOAD obj/System.o
.
.
```

## Linker MAP File

```
          0x00000200      _size_of_stack = 0x200
          0x00000000      _size_of_heap = 0x0
          0x2001ffffc      _end_of_ram = ((ORIGIN (RAM) + LENGTH
(RAM)) - 0x4)

.isr_vector    0x08000000      0x1d8
                0x08000000      . = ALIGN (0x4)
*(.isr_vector)
.isr_vector    0x08000000      0x1d8 obj/startup.o
                0x08000000      g_pfnVectors
                0x080001d8      . = ALIGN (0x4)
.
.
.
*(.text*)
.text.Reset_Handler
                0x08000b48      0x4c obj/startup.o
                0x08000b48      Reset_Handler
.text.Default_Handler
                0x08000b94      0x2 obj/startup.o
                0x08000b94      RTC_Alarm_IRQHandler
.
.
.
```