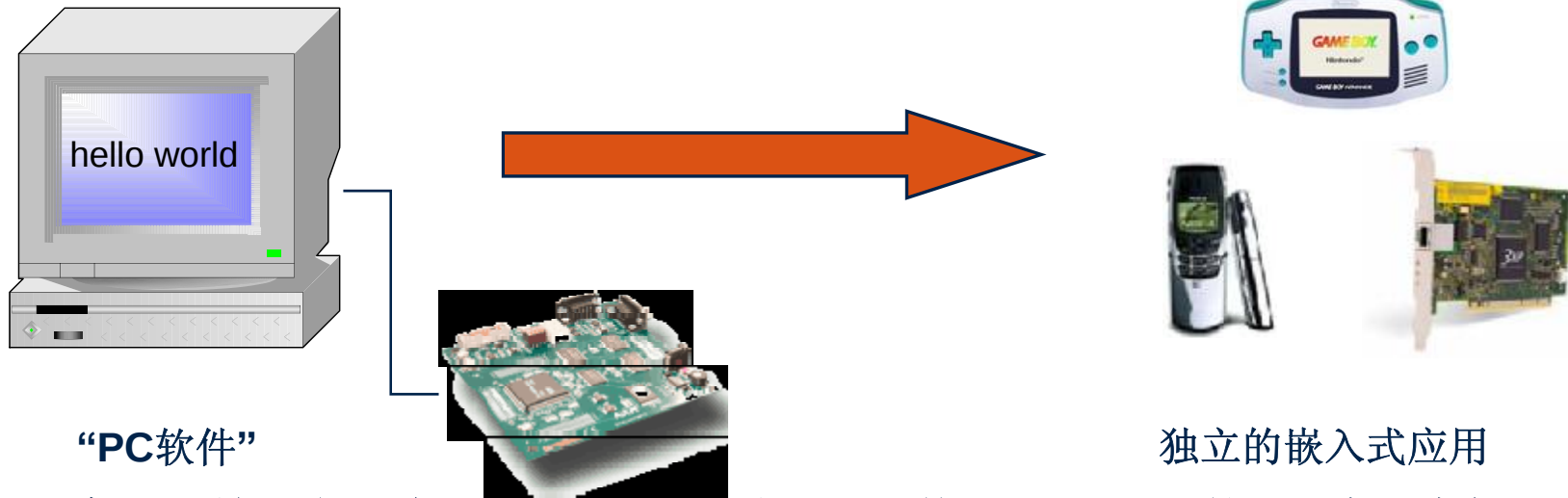




嵌入式**ARM**软件开发

启动代码设计

嵌入式开发过程



当程序员开始开发一个基于ARM应用时，可以使用基于ARM的IDE编写类似于“HELLO WORLD”的程序，使用Simulator或下载到评估板上调试，基于独立的嵌入式应用设备的程序开发，下面这些问题就成为我们首要考虑的：

- 硬件系统的初始化-启动代码
- 实际系统的软硬件协同开发
 - 集成开发环境
 - 高级C函数的使用
 - 目标板存储器资源
- 应用程序的初始化

- 嵌入式**ARM**体系结构概述

常见**ARM**处理器启动过程

ARM处理器复位和初始化

嵌入式**ARM**软件程序设计

典型**ARM**启动代码分析

嵌入式软件的编译和调试

ARM Architecture

Halfword
and signed
halfword /
byte
support



System
mode

Improved
ARM/Thumb
Interworking



CLZ

Saturated arithmetic

DSP multiply-accumulate
instructions

SIMD Instructions

Multi-processing

V6 Memory architecture
(VMSA)

Unaligned data support



Applications
profile



Real-Time
profile



Microcontroller
profile

Thumb
instruction
set



Jazelle

Java bytecode execution



Thumb-2
instruction set

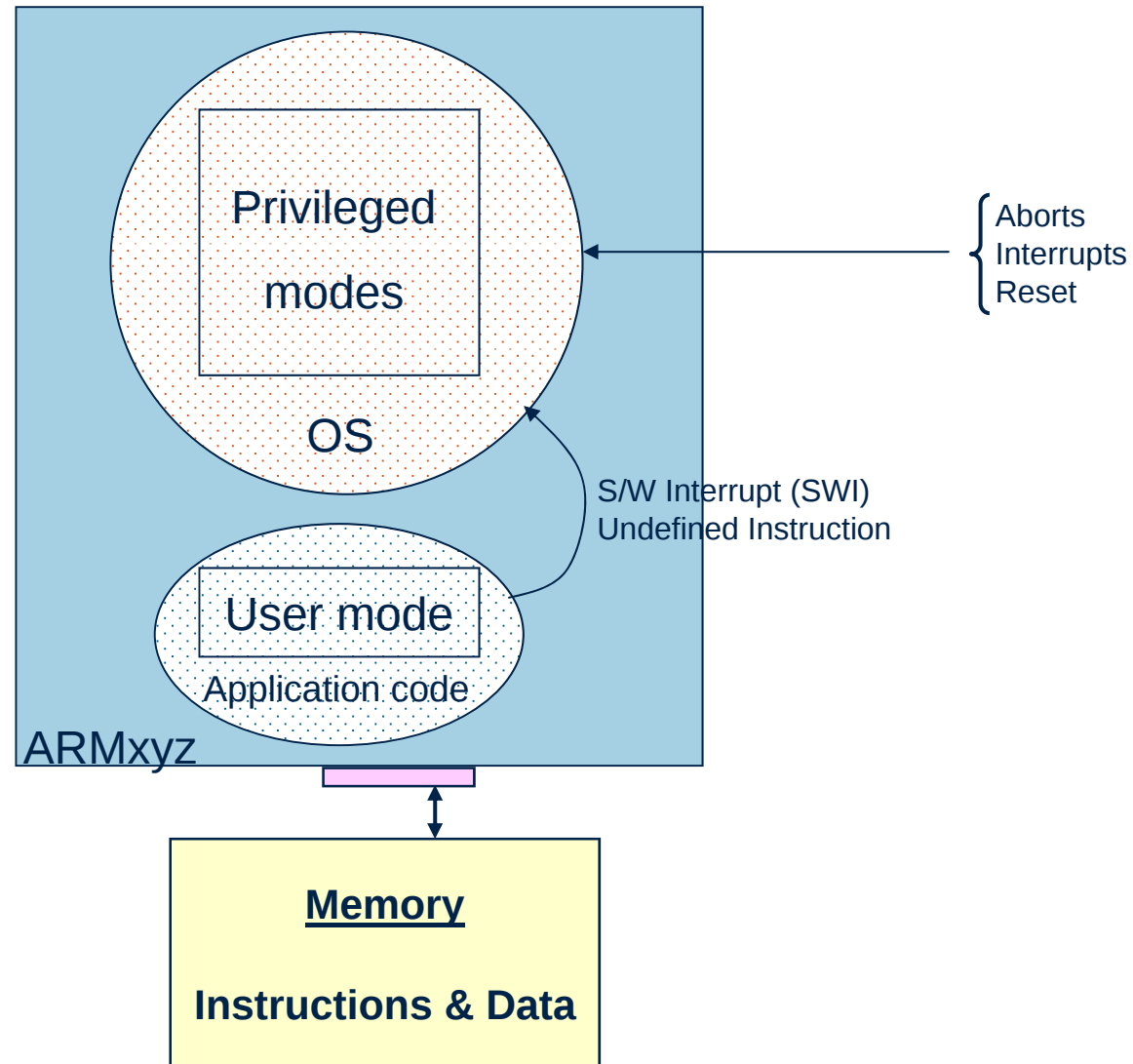


TrustZone

AOS extensions(v6k)

- **ARM 采用的是32位架构.**
- **ARM 约定:**
 - **Byte** 8 bits
 - **Halfword** 16 bits (2 bytes)
 - **Word** 32 bits (4 bytes)
- **大部分ARM core 提供:**
 - ARM 指令集 (32-bit)
 - Thumb 指令集 (16-bit)
- **Jazelle cores 支持 Java byte代码**

处理器工作模式



■ ARM 有7个基本工作模式:

- **User** : 非特权模式, 大部分任务执行在这种模式 **Un-privileged**
- **FIQ** : 当一个高优先级 (fast) 中断产生时将会进入这种模式 **Privileged**
- **IRQ** : 当一个低优先级 (normal) 中断产生时将会进入这种模式
- **Supervisor** : 当复位或软中断指令执行时将会进入这种模式
- **Abort** : 当存取数据异常时将会进入这种模式(memory access violations)
- **Undef** : 当执行未定义指令时会进入这种模式
- **System** : 使用 and **User** 模式相同寄存器集的特权模式

- **ARM 有37个32-Bits长的寄存器.**
 - 1 个用作PC (program counter)
 - 1个用作CPSR (current program status register)
 - 5个用作SPSR (saved program status registers)
 - 30 个通用寄存器
- 当前处理器的模式决定着哪组寄存器可操作. 任何模式都可以存取:
 - 相应的r0-r12子集
 - 相应的 r13 (the stack pointer, **sp**) and r14 (the link register, **lr**)
 - 相应的 r15 (the program counter, **pc**)
 - 相应的CPSR (current program status register, **cpsr**)
- 特权模式 (除**system**模式) 还可以存取;
 - 相应的 **SPSR** (saved program status register)

ARM寄存器分组

User mode

r0
r1
r2
r3
r4
r5
r6
r7
r8
r9
r10
r11
r12
r13 (sp)
r14 (lr)
r15 (pc)

cpsr

Current mode

IRQ

FIQ

Undef

Abort

SVC

Note: System mode uses the User mode register set.

r13 (sp)
r14 (lr)

spsr

r8
r9
r10
r11
r12
r13 (sp)
r14 (lr)

spsr

r13 (sp)
r14 (lr)

spsr

r13 (sp)
r14 (lr)

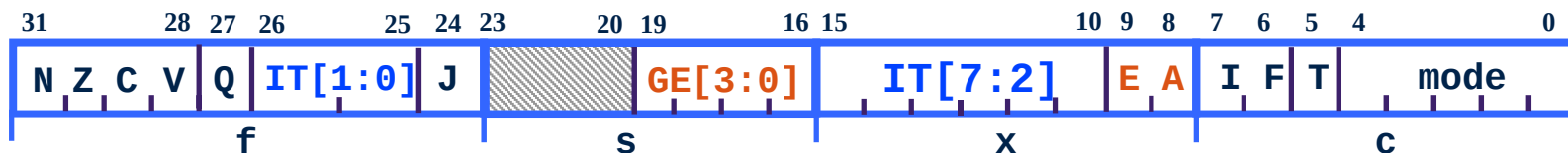
spsr

r13 (sp)
r14 (lr)

spsr

Banked out registers

程序状态寄存器



■ 条件位:

- N = **N**egative result from ALU
- Z = **Z**ero result from ALU
- C = ALU operation **C**arried out
- V = ALU operation o**V**erflowed

■ Q 位:

- 仅ARM 5TE/J架构支持
- 指示饱和状态

■ J 位

- 仅ARM 5TE/J架构支持
- J = 1: 处理器处于Jazelle状态

■ 中断禁止位:

- I = 1: 禁止 IRQ.
- F = 1: 禁止 FIQ.

■ T Bit

- 仅ARM xT架构支持
- T = 0: 处理器处于 ARM 状态
- T = 1: 处理器处于 Thumb 状态

■ Mode位:

- 处理器模式位

v6以上新定义:

- GE[3:0]: SIMD指令状态
- E: 大小endian设定; A: 禁止不正确的Abort
- IF[7:0]: Thumb-2指令IT状态位

v6以前是undefined.

嵌入式ARM体系结构概述

- 常见ARM处理器启动过程

ARM处理器复位和初始化

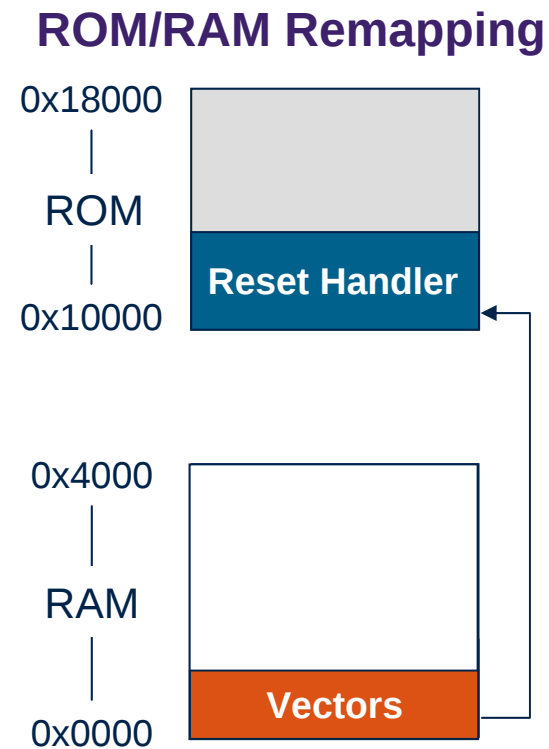
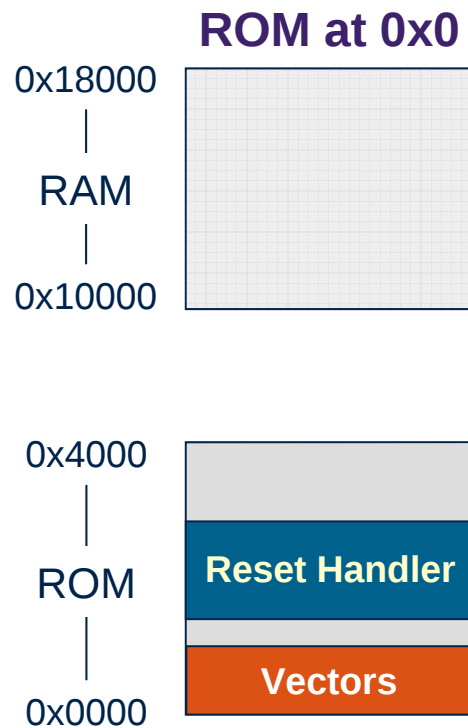
嵌入式ARM软件程序设计

典型ARM启动代码分析

嵌入式软件的编译和调试

ROM or RAM at 0x0?

- 需要一个有效的地址在 **0x0**



这项功能可被编码在像RESET HANDLER 一样的模块中
后面存储映射内容还会提到.....

程序启动-GCC

程序入口点

`_start`

- 硬件初始化
- 应用程序运行前准备
- 跳转到应用程序入口

`__gccmain()`

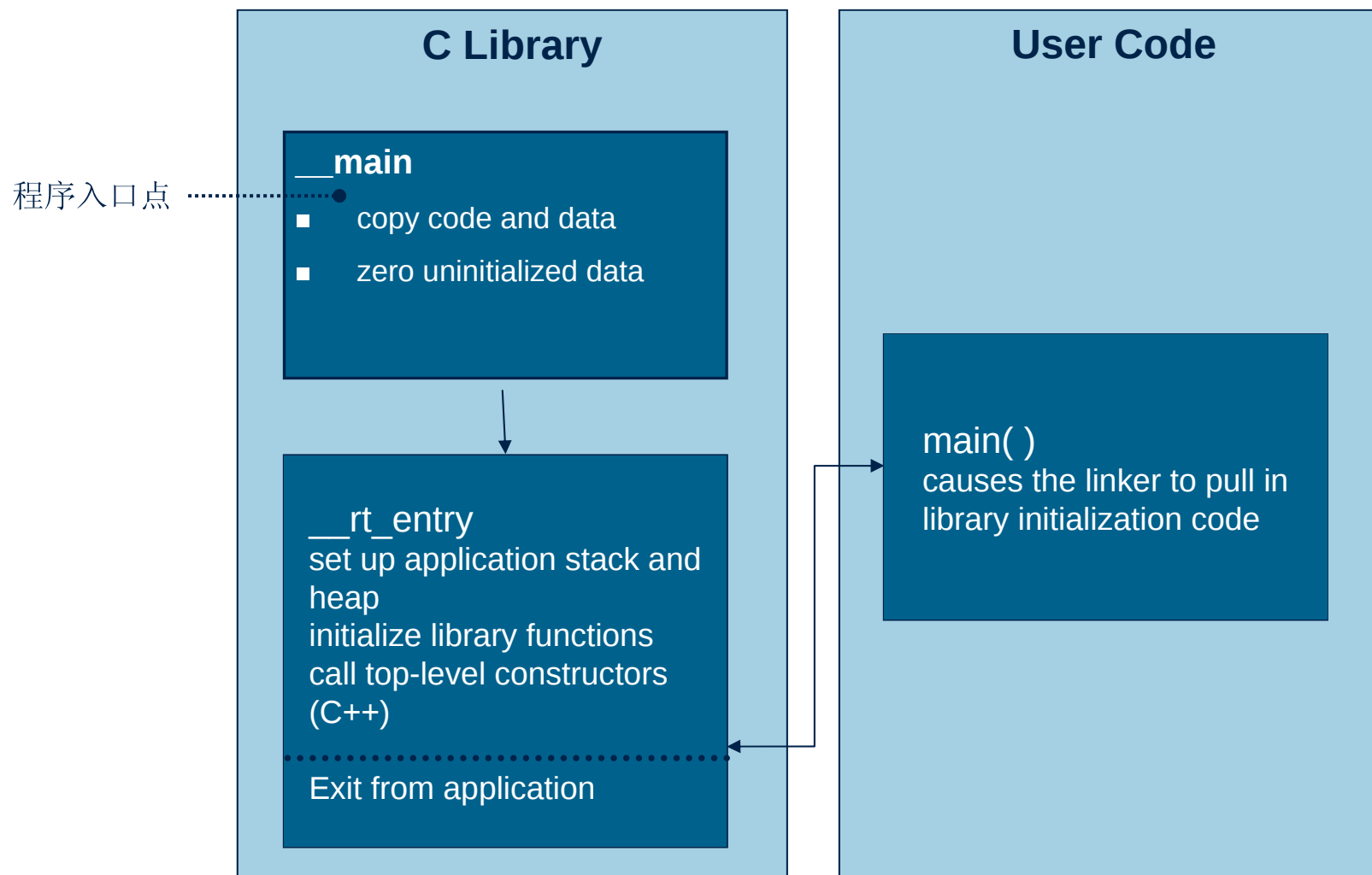
- C运行时库的初始化

`main ( )`

{

}

程序启动-ARM



嵌入式ARM体系结构概述

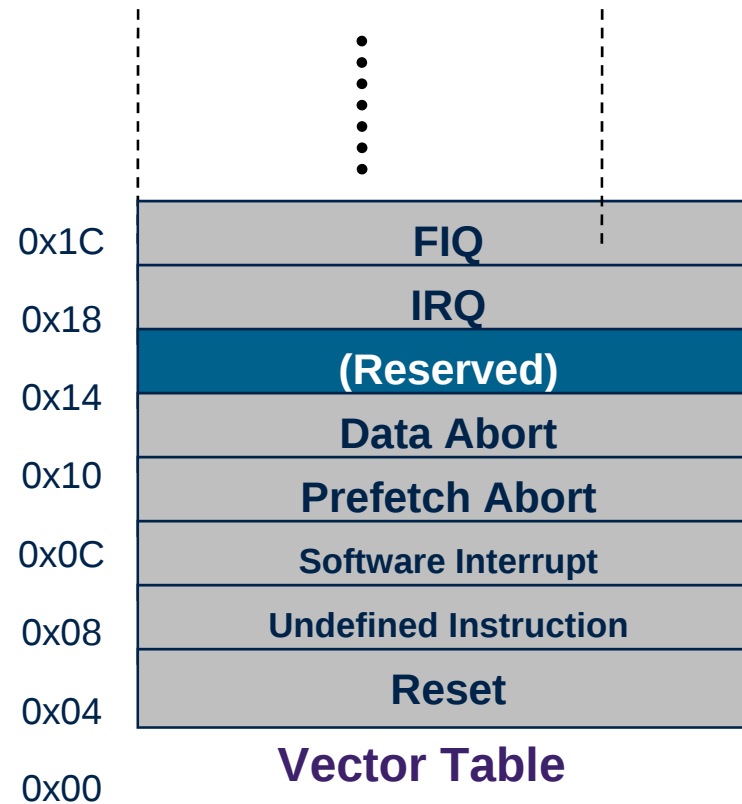
常见ARM处理器启动过程

■ **ARM处理器复位和初始化**

嵌入式ARM软件程序设计

典型ARM启动代码分析

嵌入式软件的编译和调试



Vector table can be at
0xFFFF0000 on ARM720T
and on ARM9/10 family devices

```
        AREA Vectors, CODE, READONLY
        IMPORT Reset_Handler
; import other exception handlers
; ...
ENTRY
    B      Reset_Handler
    B      Undefined_Handler
    B      SWI_Handler
    B      Prefetch_Handler
    B      Data_Handler
    NOP    ; Reserved vector
    B      IRQ_Handler
           ; FIQ_Handler will follow directly
END
```

在使用scatterloading+FIRST时直接定位在0X0（或 0xFFFF0000）

ENTRY 直接告诉链接器这是一个入口点，防止某些段被删除

嵌入式ARM体系结构概述

常见ARM处理器启动过程

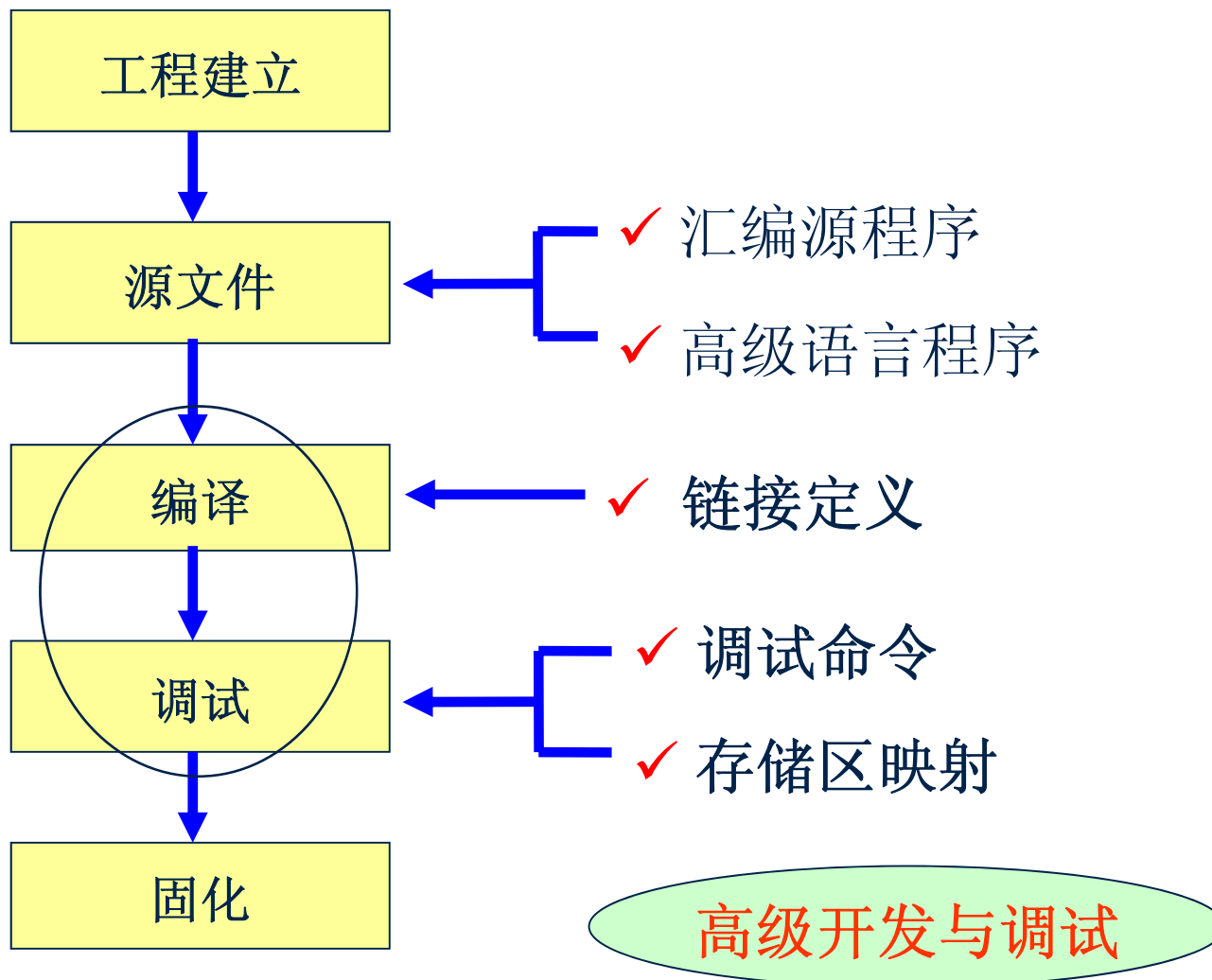
ARM处理器复位和初始化

■ 嵌入式ARM软件程序设计

典型ARM启动代码分析

嵌入式软件的编译和调试

嵌入式软件开发流程

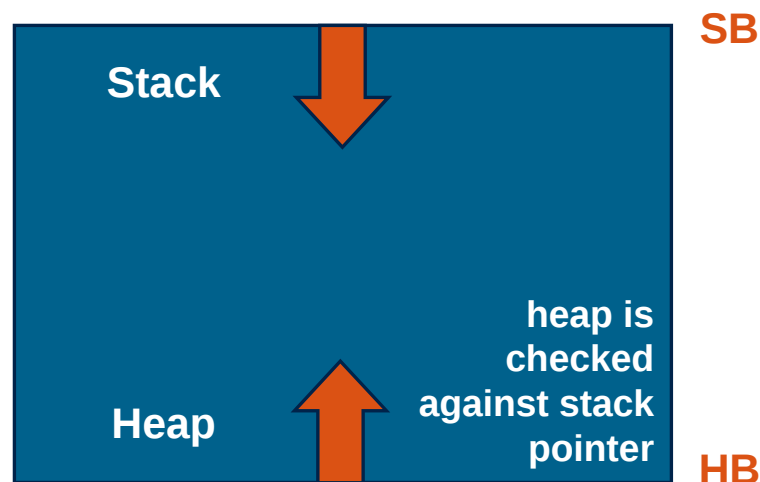


高级语言中的数据类型

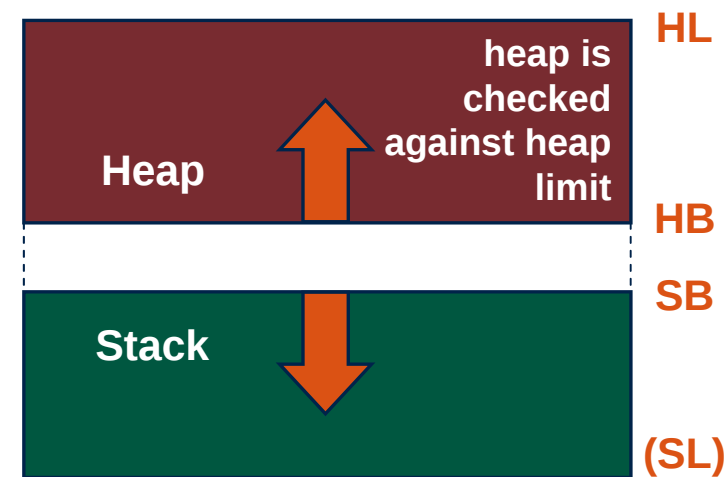
- **char** 8 bit byte
 - **short** 16 bit half-word
 - **int** 32 bit word
 - **long** 32 bit integer
 - **float** 32 bit IEEE 单精度
 - **double** 64 bit IEEE 双精度
 - **pointer** 32 bits
 - **long long** 64 bit integer
 - **bool** 8 bit byte
 - **wchar_t** 32 bit word
-
- 除**char**和**pointer**型数据外，缺省都是有符号数

- 输入输出
 - 标准C库函数功能是支持PC软件的
 - 目标板上的可执行软件则依赖相关的硬件资源
 - 通常需要重新定向输入输出

- 你必须决定在放置**stack**和**heap**时所使用的区域是单一的区(**one-region model**)或是不同的两个区(**two-region model**)



One region model



Two region model

单一存储器模式是默认方式

为了实现多区域模式，你可以使用 `use_two_region_memory`

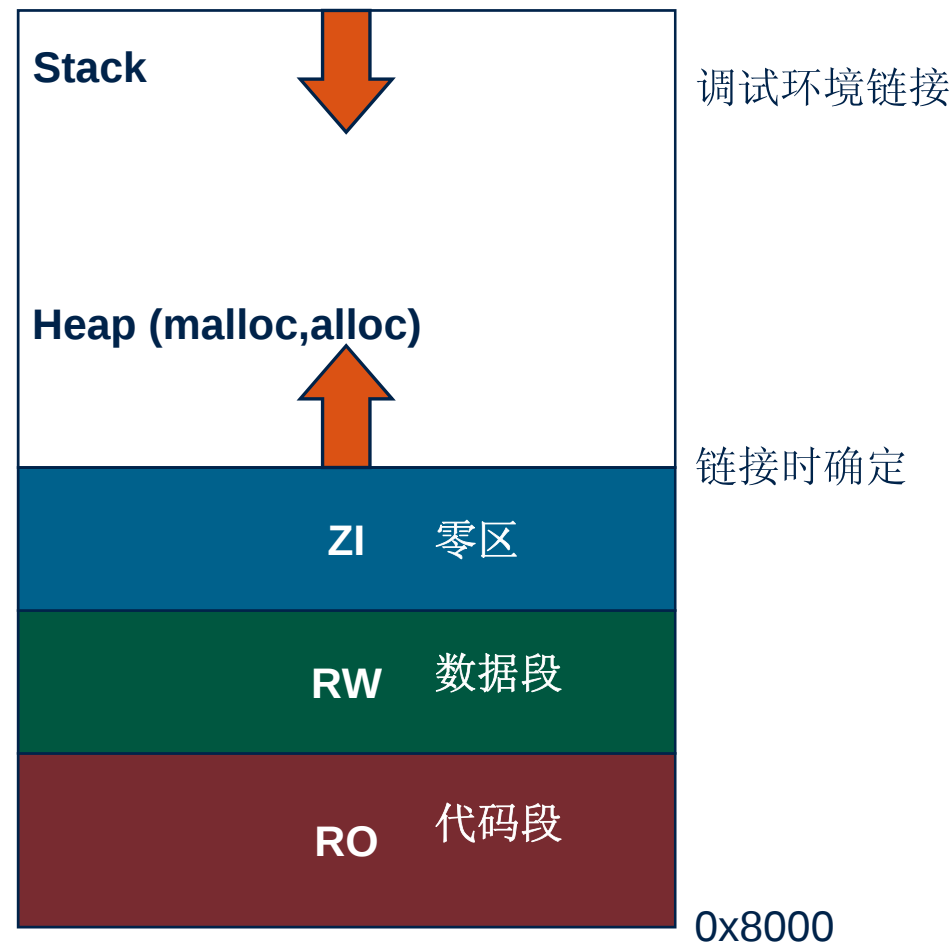
在所有的模式下，软件堆栈检查要许可。

编译开关是： `-apcs /swst`

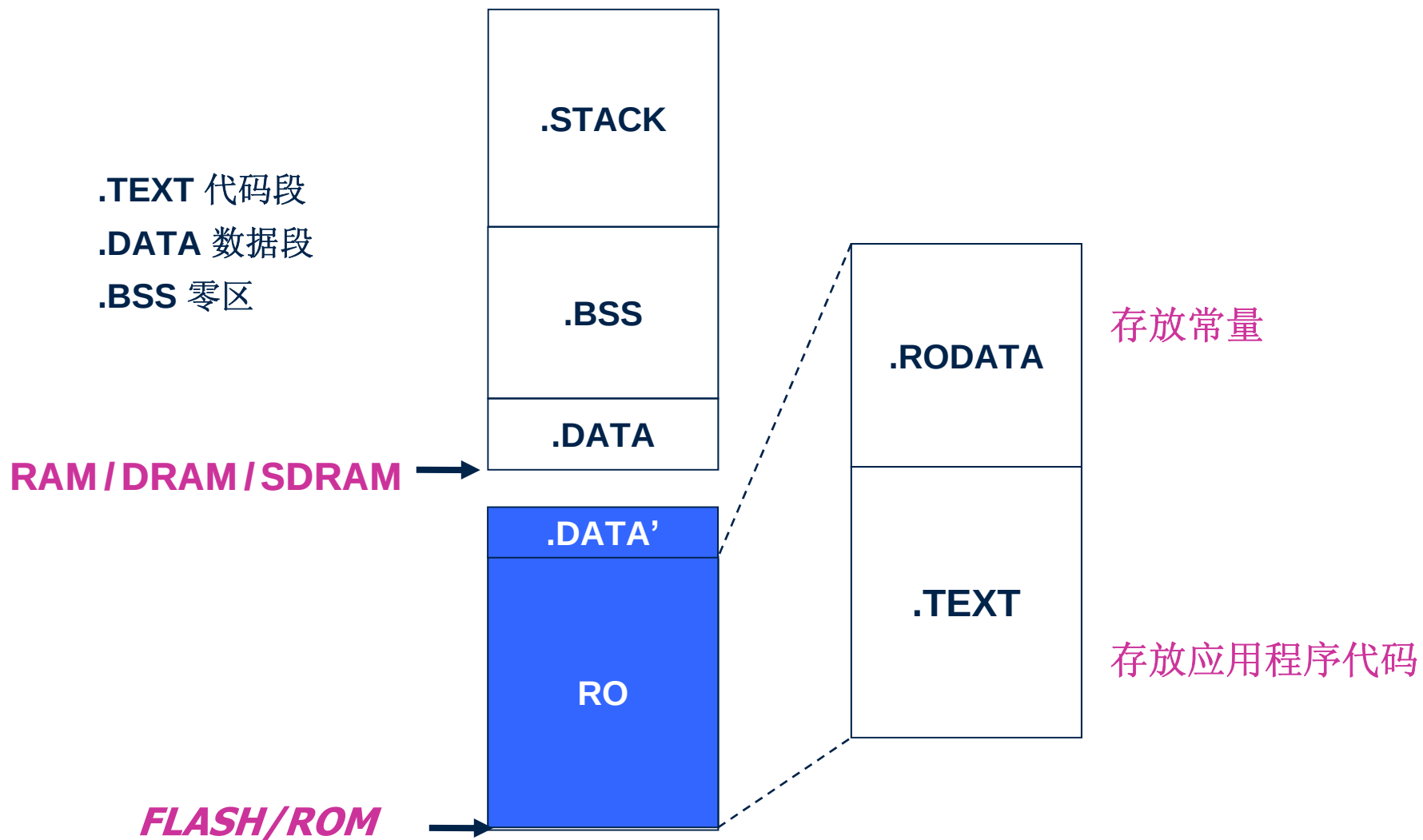
指定堆栈限制 (为 two-region 模式)

链接映像段--ARM

- 默认情况下，链接、定位、运行于 0x8000
- heap 被直接放置在数据区的上面
- 堆栈的基地址是通过调试环境从C库函数的**Startup Code** 里读取出来的。
- ARMulator => from configuration file (peripherals.ami)
 - default = 0x08000000
 - **Multi-ICE** => from debugger internal variable \$top_of_memory
 - default = 0x80000

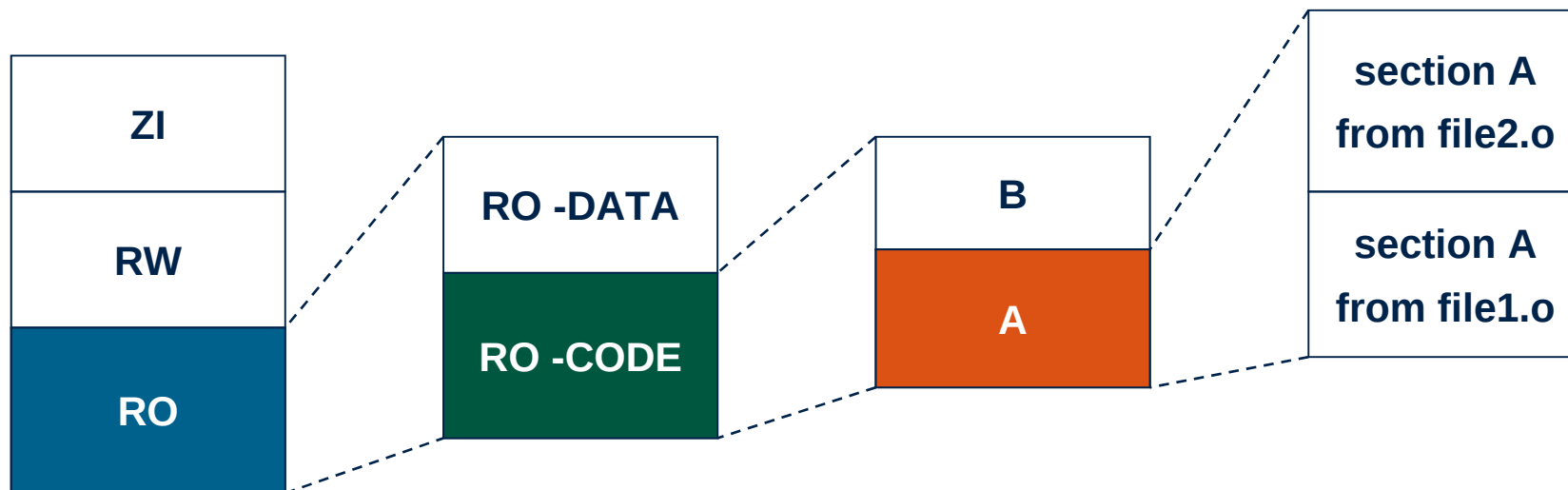


链接映像段--GCC



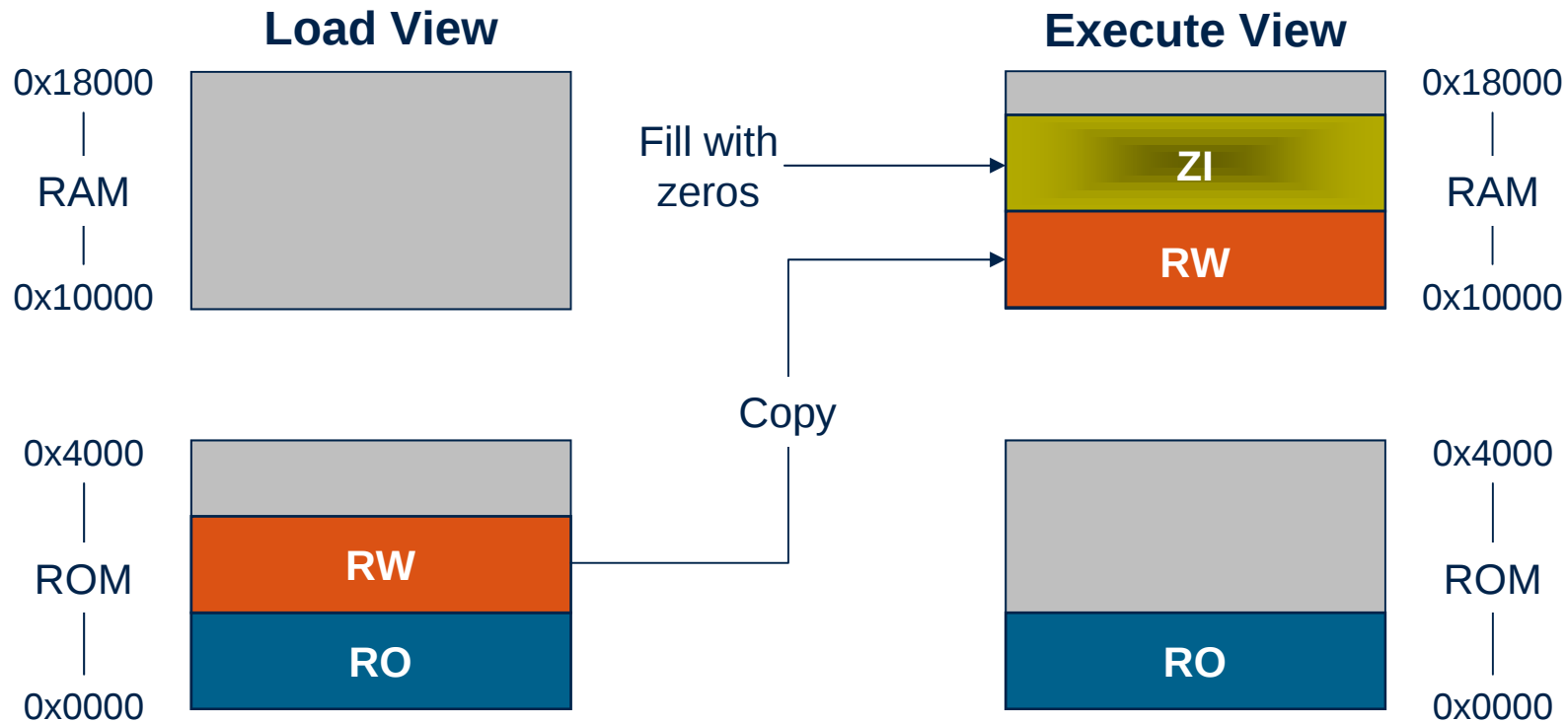
链接器放置规则

- 在每个可执行区，链接器通过一些基本的规则来放置**CODE** 和**DATA**
- 基本的排序方法是通过属性来安排的：
 - RO 领先于RW，RW 领先于ZI
 - 有相同的属性时，CODE 在DATA之前放置。
- 更多的排序方法决定于：
 - 输入的组名按字母排序，
 - 在ARMLINK命令行中指定的顺序。
 - eg: **armlink file1.o file2.o ...**



- 程序链接定位，也叫**Scatter Loading**
 - 在系统级别的嵌入式开发中需要对映像链接定位，即重定位映像段的存放，包括代码段，数据段，零区等，链接器必须使用按约定或指定规则，对整个系统的代码做正确的定位，这些规则通常写成**链接脚本**
- 在一个实际应用当中，可能并不想在**0x8000**处开始运行
 - 嵌入式系统各种存储器设备的地址空间在整个存储器映射中经常交叉出现
 - 链接脚本提供一种把代码和数据放在不同存储器定位
- 链接脚本描述了存储器映射定义，保存为文件可作为参数给链接器使用
eg: `armlink program.o -scatter scatter.scf -o program.axf`

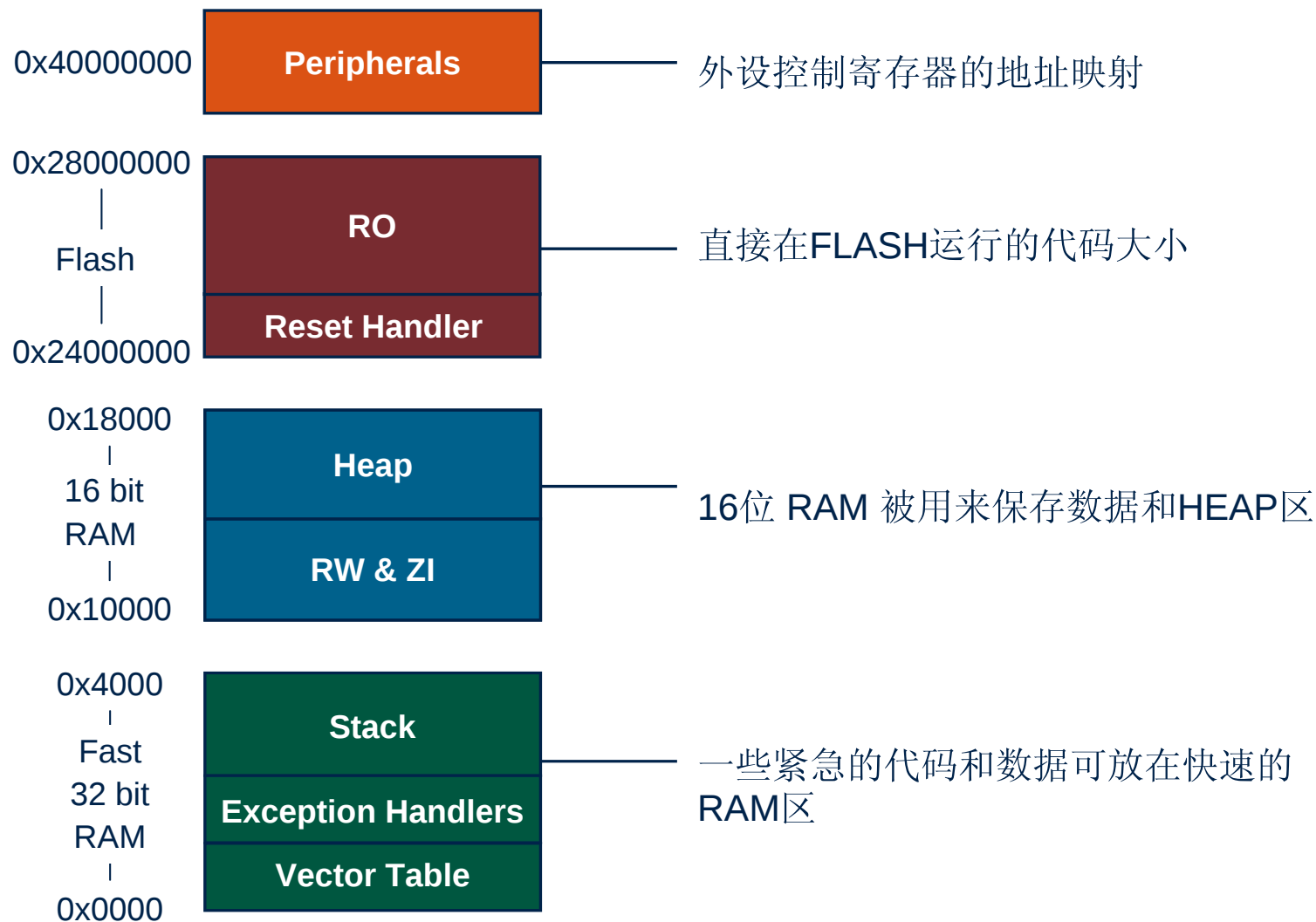
程序链接定位实例



只读代码和数据保存在ROM中

C库函数初始化代码 (在 `__main`) 将：
从ROM拷贝RW数据到RAM
在RAM中的ZI 数据初始化

存储器分配实例



段的开始及结束

- 链接器产生各个映像段的基址和限制地址的符号指针
 - 可在任意代码中引入并使用这些符号

```
IMPORT ||Image$$RO$$Base||
IMPORT ||Image$$STACK$$ZI$$Base||
IMPORT ||Image$$RW$$Base||
IMPORT ||Image$$RW$$Limit||

code_base DCD ||Image$$RO$$Base||
stack_base DCD ||Image$$STACK$$ZI$$Base||
data_base DCD ||Image$$RW$$Base ||
data_limit DCD ||Image$$RW$$Limit ||
```

```
.extern Image_RO_Base
.extern Image_RO_Limit
.extern Image_RW_Base
.extern Image_ZI_Base
.extern Image_ZI_Limit
```

```
.equ code_base, Image_RO_Base
.equ stack_base, Image_ZI_Limit
.equ data_base, Image_RW_Base
.equ data_limit, Image_ZI_Limit
```

- 重命名这些段，需要时直接使用：


```
ldr r1,=code_base
ldr r3,=data_limit
```

嵌入式ARM体系结构概述

常见ARM处理器启动过程

ARM处理器复位和初始化

嵌入式ARM软件程序设计

- 典型ARM启动代码分析

嵌入式软件的编译和调试

- **启动代码**是用来初始化电路以及为高级语言写的软件做好运行前准备的一小段汇编语言，是任何处理器上电复位时的程序运行入口点

- **功能**

- 初始化电路
- 为高级语言编写的软件运行做准备

- **特征**

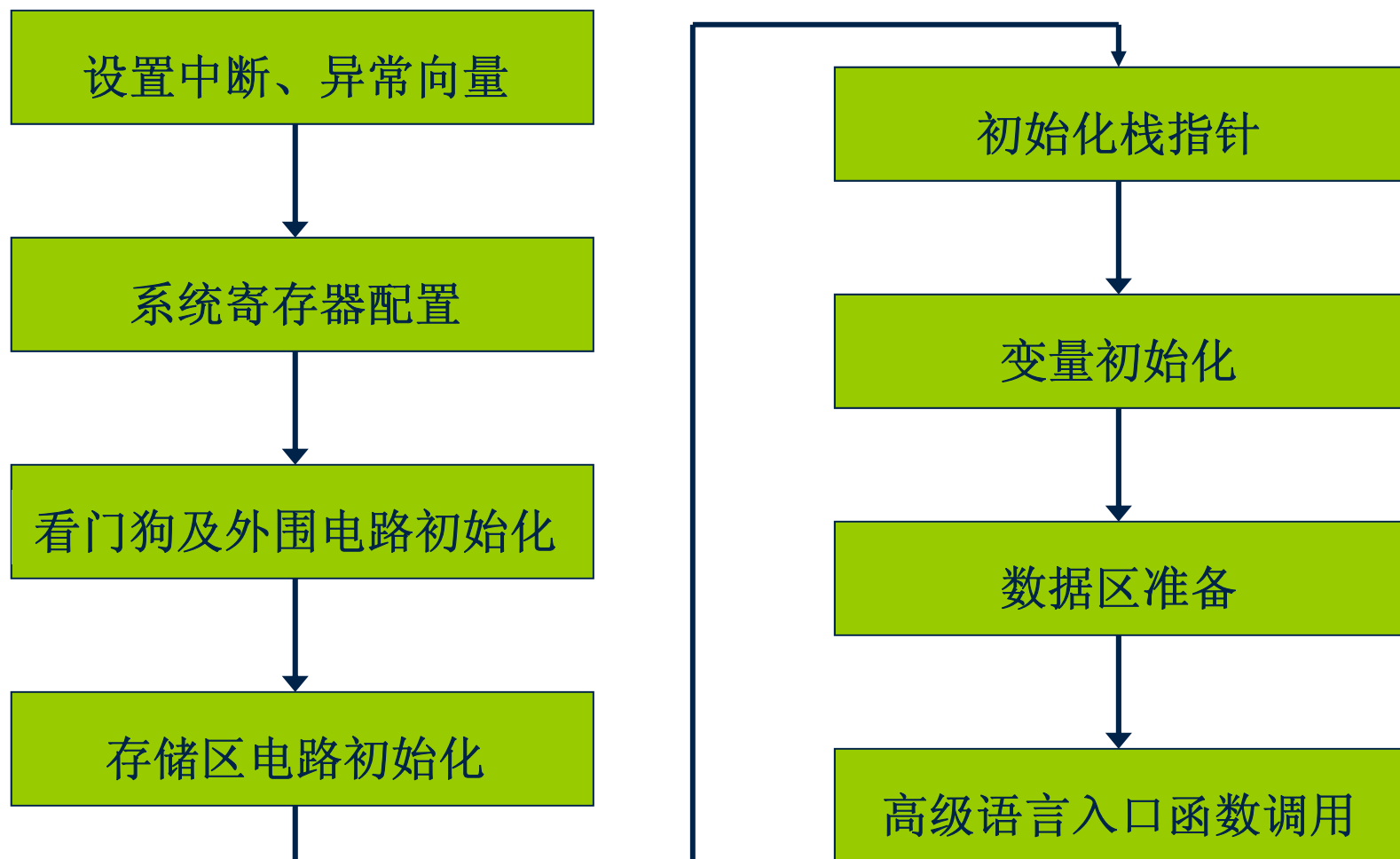
- 汇编语言
- 处理器上电复位的程序运行入口点

- **系统初始化代码通常在进入主应用之前运行**

- **reset handler** 不是一个适合使能中断和使能caches地方
- 在**reset handler**最后应该放一个C运行库初始化代码

```
IMPORT __main
B      __main
```

启动代码流程



启动代码最小流程



启动代码常见形式

■ Bootloader

- 典型提供1-2种通信接口驱动
- 要求实现某种通信协议
- 通常可加载运行某特定应用程序或操作系统

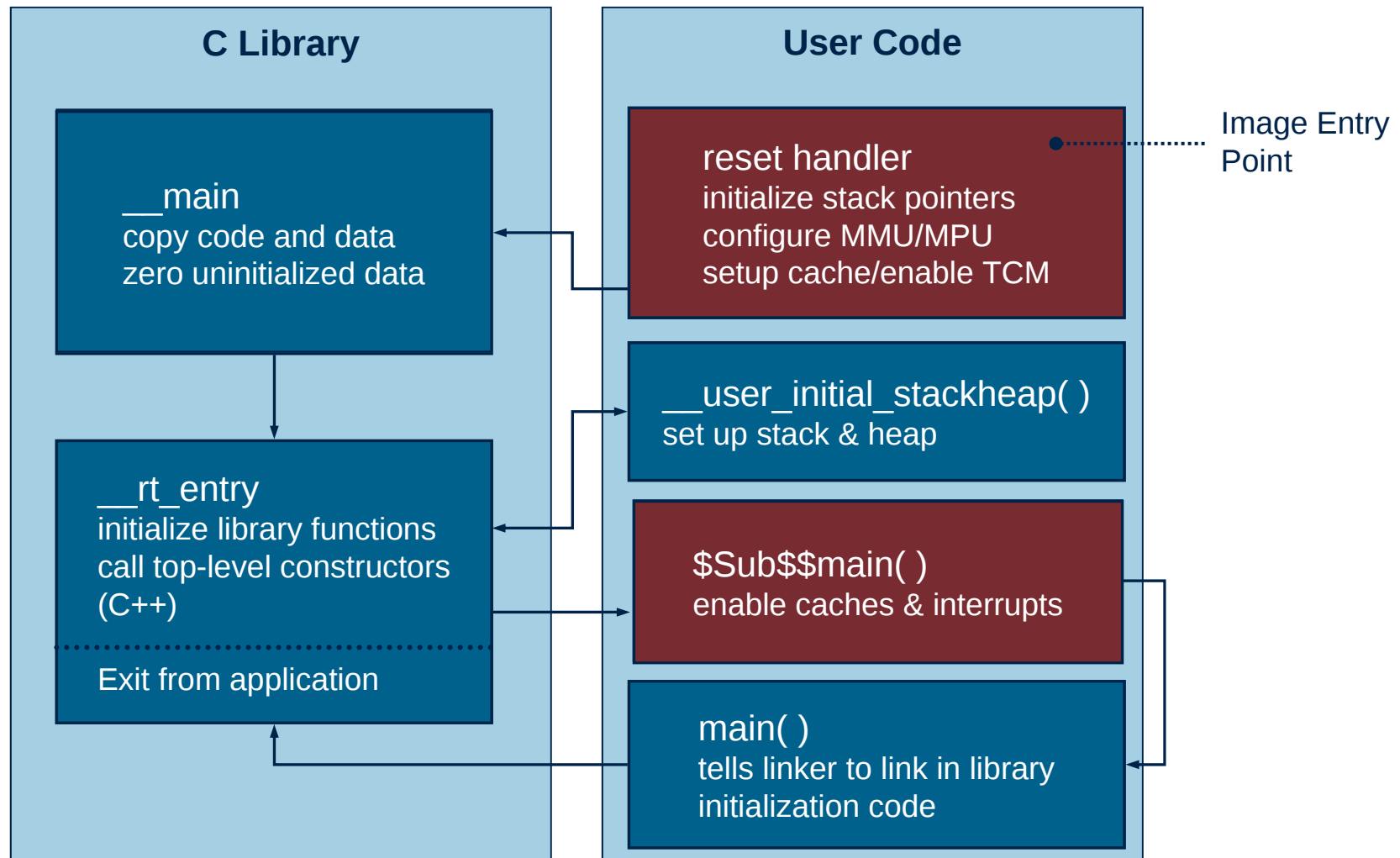
■ BSP (Board Support Package)

- 丰富的接口驱动及协议支持软件
- 有特定的设备驱动层接口

■ BIOS

- 有指定的输入输出设备
- 具有设备检测功能
- 通常有系统自检能力

应用程序运行步骤



嵌入式ARM体系结构概述

常见ARM处理器启动过程

ARM处理器复位和初始化

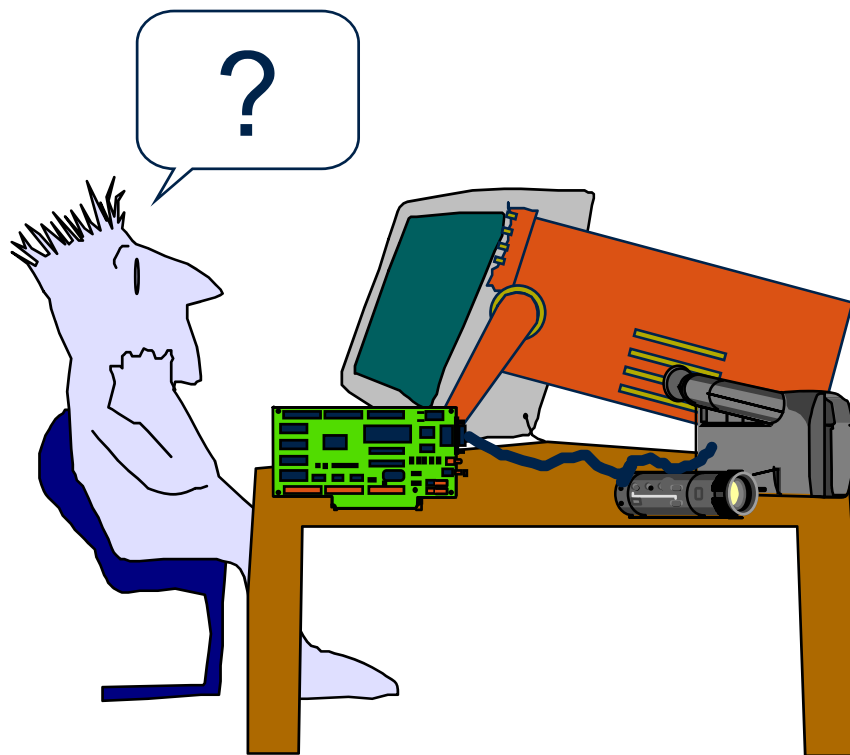
嵌入式ARM软件程序设计

典型ARM启动代码分析

■ 嵌入式软件的编译和调试

基本的调试需求

- 运行监控
 - 设置断点
 - 代码的单步执行
- 状态查看
 - 处理器状态，读写寄存器值
 - 系统状态，内存访问
- 故障定位
 - 异常捕获
 - 故障跟踪
- 硬件检测
 - 在线仿真调试



- 如果您想要更清楚地答复更多疑问

欢迎参加嵌入式开发技术培训班

ARM开发培训班（ATC授权培训）

- ARM体系结构
- ARM编程、开发流程
- 系统移植的方法
- Bootloader的基本概念