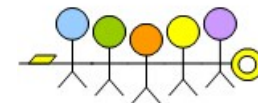


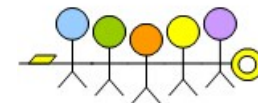
启动流程



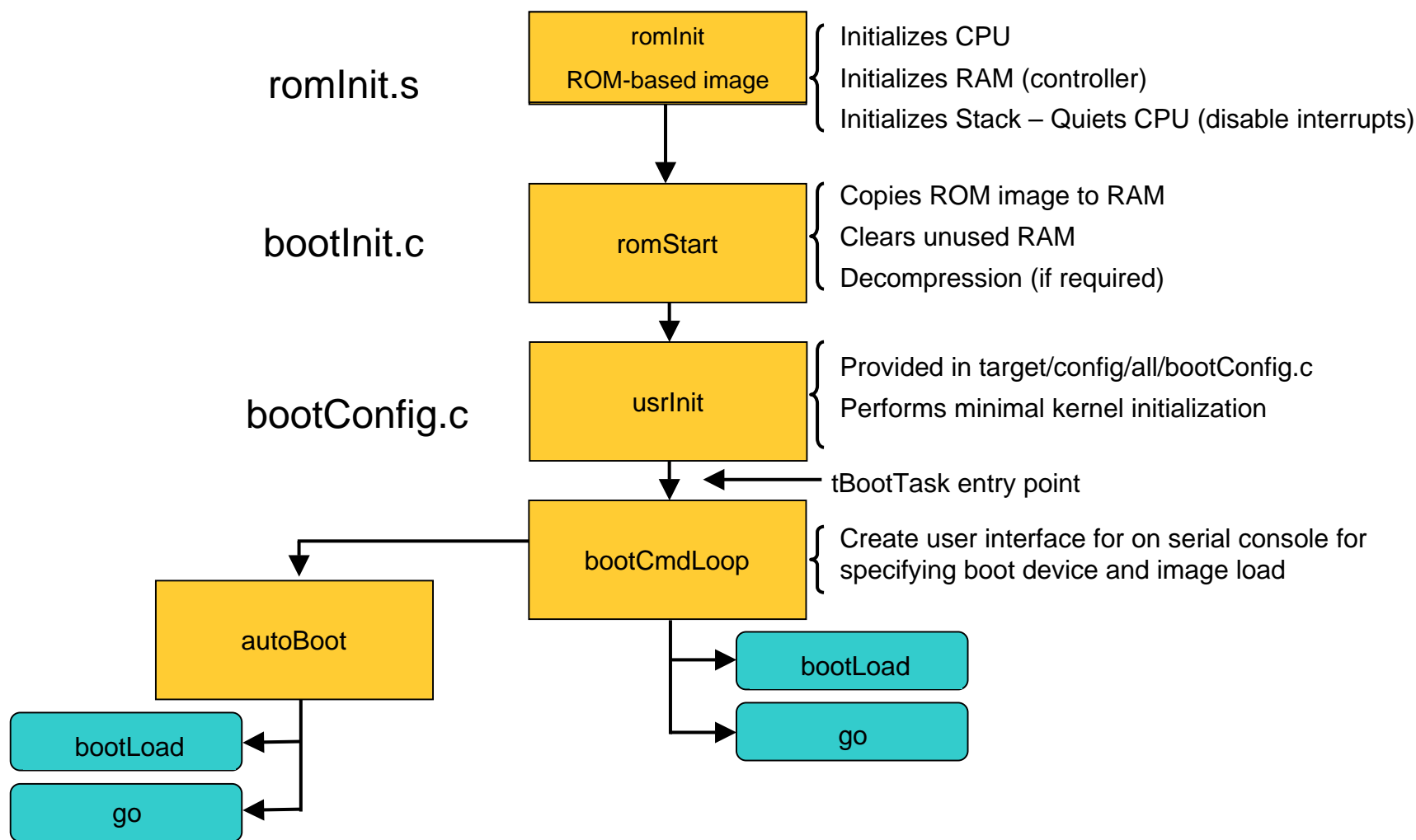
Agenda

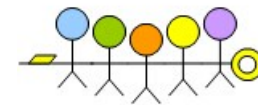
启动流程

- 启动流程概述
- 细节描述



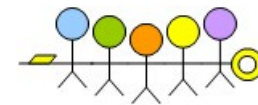
Boot Sequence Using a Boot ROM





Cold vs. Warm Boots

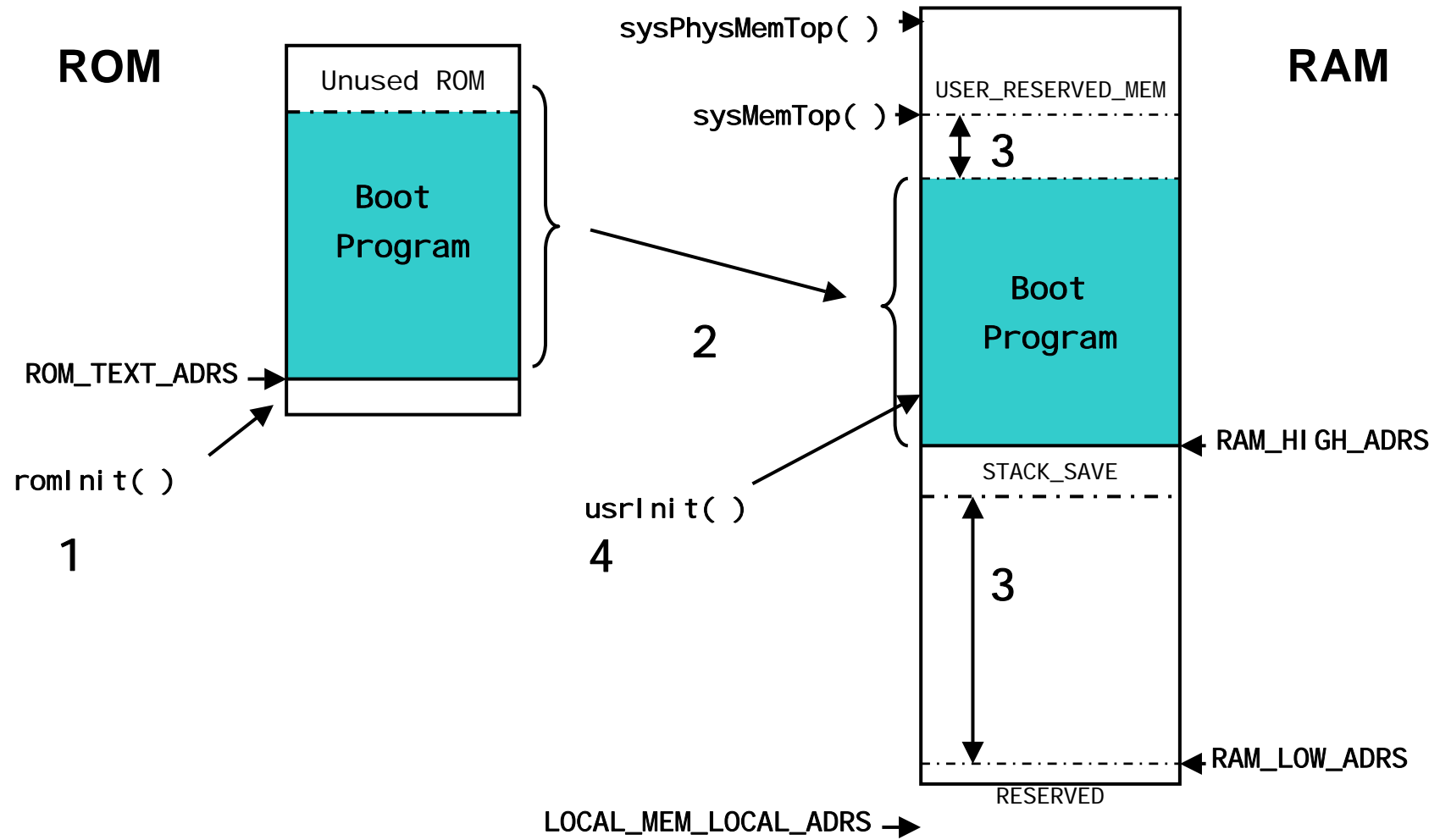
- 启动类型
 - 冷启动：上电或硬复位
 - 热启动：调用 `reboot()`，`ctrl+X`，或 `exception`
 - 把启动类型传递给`bootRom`的函数是 `sysLib.c` 中的 `sysToMonitor()`。
- 启动类型决定从 `romInit()` 的哪个位置开始执行
 - 冷启动：在 `romInit()` 的入口开始执行。启动类型强制置为 `BOOT_COLD`
 - 热启动：在 `romInit()` 加一个小的偏移处执行（通常偏移4个字节）。启动类型使用 `sysToMonitor` 传过来的值。
- 启动类型（冷/热）由`sysToMonitor`存储在寄存器中，启动后传给 `romStart()`，`romStart()` 由此决定是否清空内存



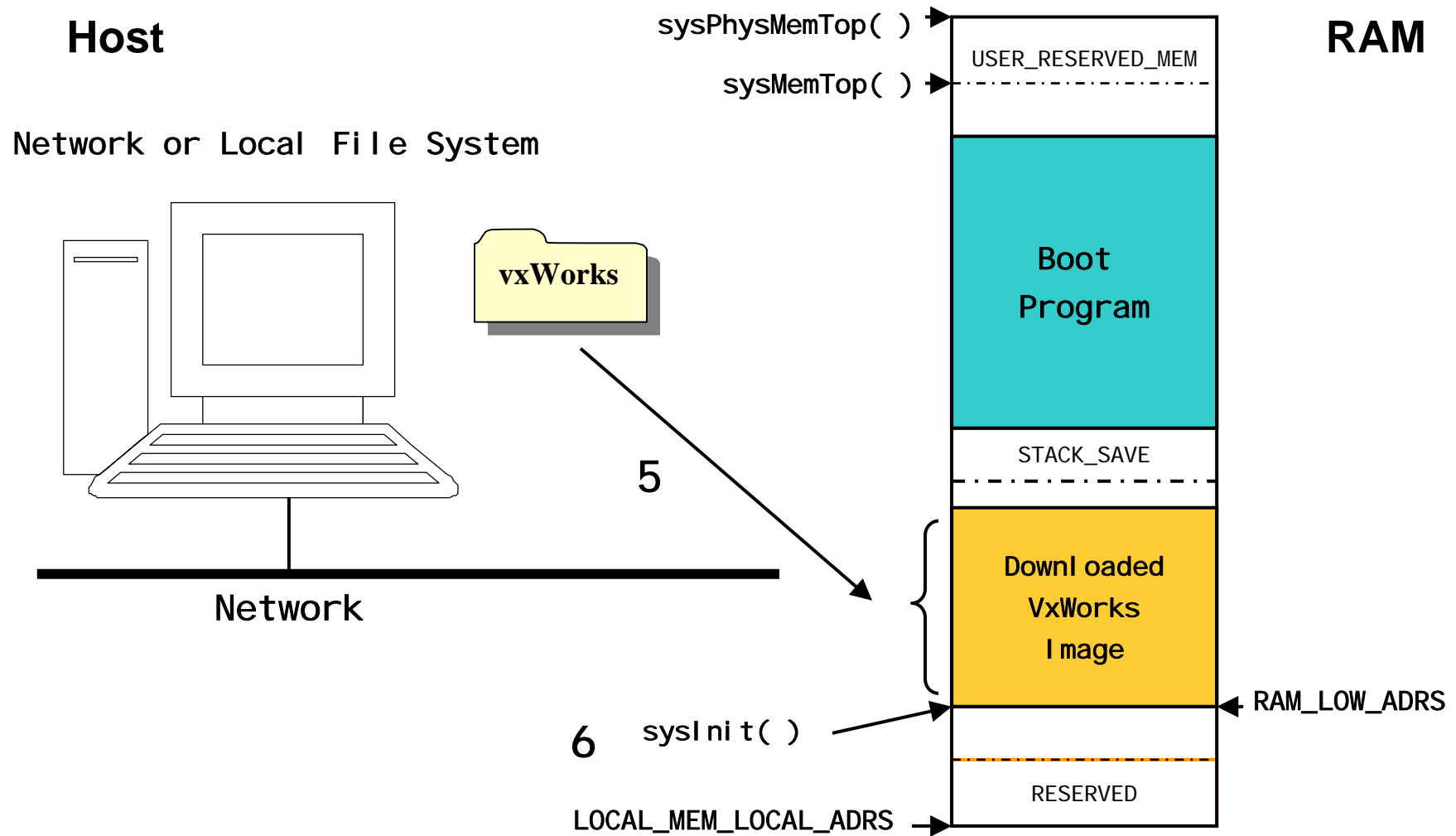
What Executes Where?

- 对于ROM驻留的image, 所有代码的执行都在 ROM/Flash 中完成
 - 只有数据段被拷贝到 RAM
- 对于所有的 image 类型, 汇编代码 romInit() 都在 ROM 或 Flash 中运行
- 在最小化的硬件初始化完成以后, vxWorks在RAM中初始化了一个很小的堆栈(一般16字节), 然后计算C代码入口函数romStart()的地址并跳转到romStart()中运行
- romStart() 也是在ROM/Flash中运行的
- 对于基于ROM启动的image, romStart() 会拷贝或解压vxWorks image到RAM, 然后跳转到指定的入口函数执行
 - usrInit() 大多数image的入口函数
 - usrEntry() 工程编译的image入口函数, 函数内部调用usrInit()

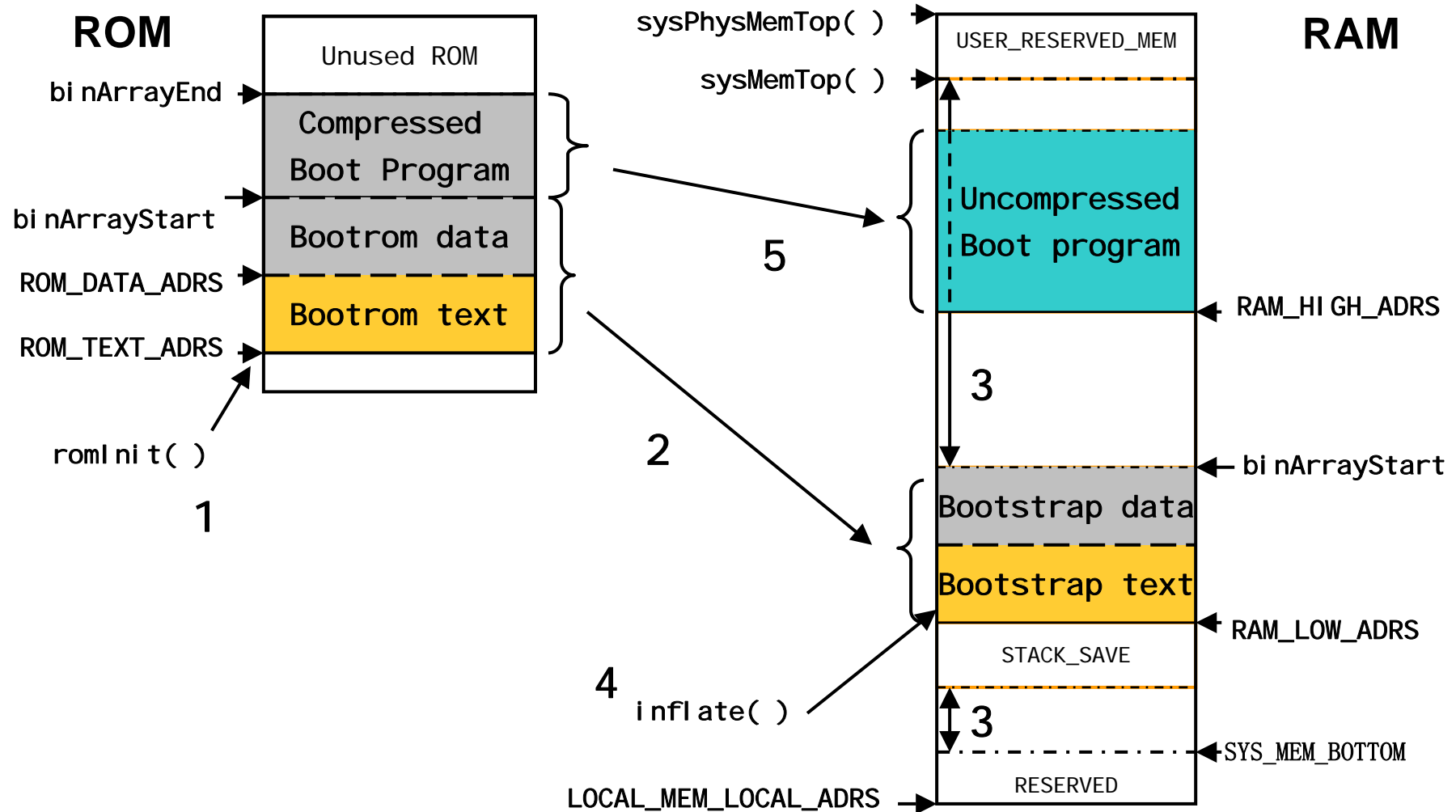
bootrom_uncmp



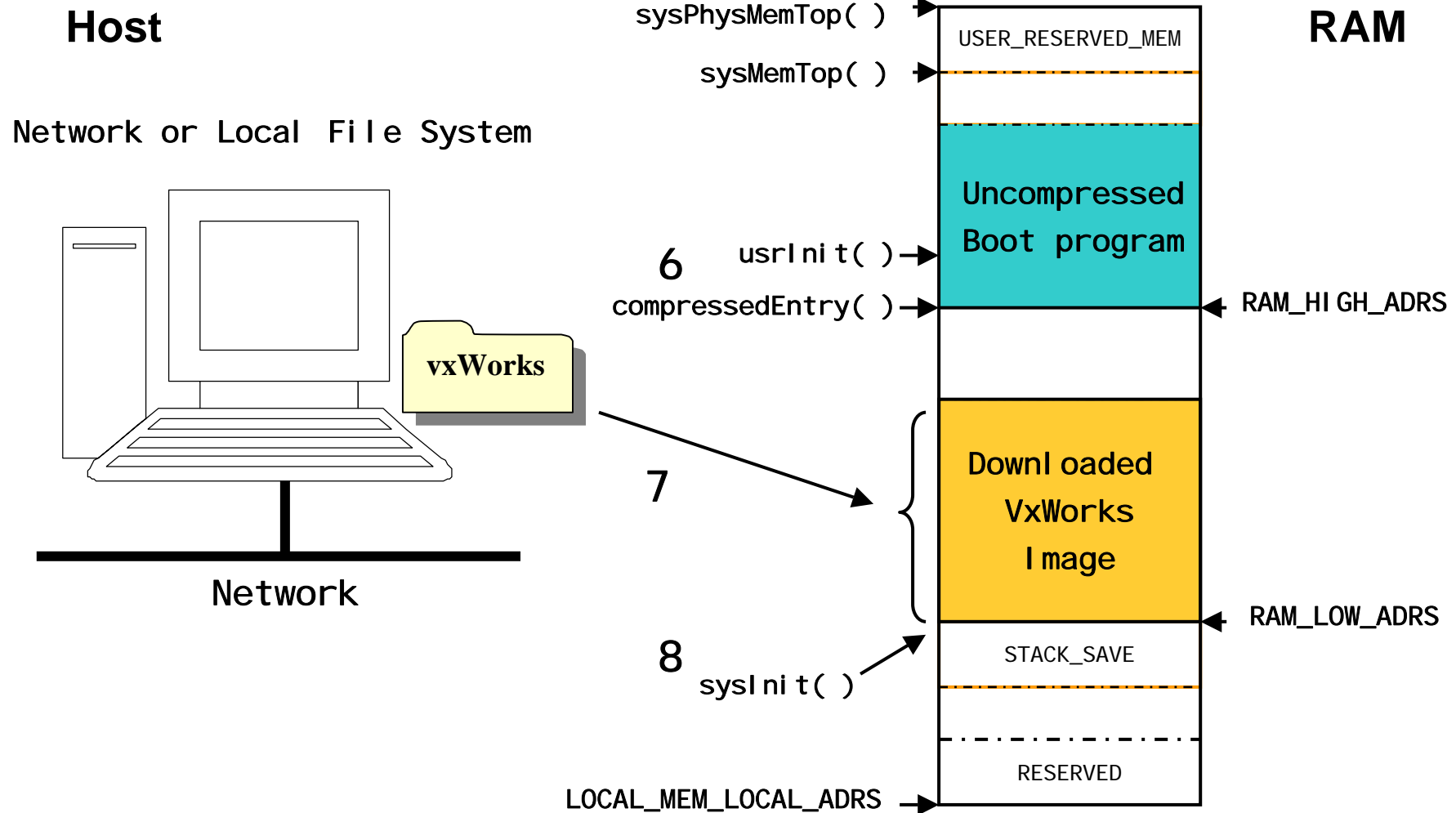
bootrom_uncmp (Continued)

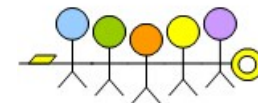


Boot ROM (compressed)



Boot ROM (compressed) (Continued)





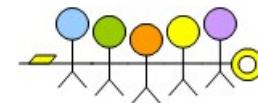
Agenda

启动流程

- 启动流程概述
- 详细描述

Step 1: Execute romInit()

- **boot ROM**的入口函数
- 函数实体在 `romInit.s` 中, 用汇编语言编写.
- 配置必需的少数寄存器
- 完整的硬件初始化在后续的 `sysHwInit()` 中完成

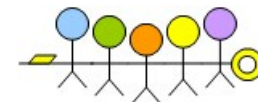


Processor Specific Initialization

- romInit() 一般跟**CPU**强相关, 如果**CPU**类型相同, 可以从参考板的**BSP**中拷贝
 - 关闭所有中断
 - 初始化一级**cache**
 - 把**sp**寄存器指向 `STACK_ADRS` 作为函数调用的栈, 以便于调用 `romStart()` 并传递启动类型参数

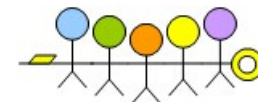
BSP-Specific Initialization

- 内存初始化
 - 等待内存硬件初始化完成
 - 配置刷新率
 - 配置片选 (**bridge/bus/memory controllers, etc.**)
 - 禁用二级**cache** (如果需要)



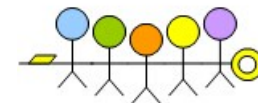
romInit() - PIC

- **PIC (Position Independent Code)**
- **romInit()**, 运行在 **ROM/Flash**, 软件逻辑上必须与所处地址无关, 以便于支持启动过程中存在变化的地址关系(**ROM->内存**)
- **PIC code is program counter (PC) relative**
- 如果存在绝对地址的操作, 例如函数调用, 必须根据运行时刻文本段所在的位置重新计算. 因为编译的地址是根据 **RAM_HIGH_ADRS** 获得的, 运行在 **ROM/Flash** 中时, 地址不匹配
 - 减去 **_romInit ()**, 得到**bootRom**内的相对地址
 - **_romInit()** 即**bootRom**的第一个函数
 - 加上 **ROM_TEXT_ADRS**, 得到函数在**ROM**中的绝对地址
 - **ROM_TEXT_ADRS**是**bootRom**烧录在**ROM**中的地址



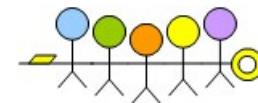
romInit() - Some Do's and Don'ts

- 执行启动过程中必须的初始化, 此时运行在**ROM/Flash**中, 速度较慢. 其他初始化待后续的 **sysHwInit()** 中进行, 此时代码已经运行在**RAM**中, 速度较快.
- 不要调用外部的函数
 - 当编译压缩的**bootrom**时, 可能会引发链接问题
 - 调用函数时使用绝对的地址
- 确保 **romInit()** 是 **romInit.s** 中的第一个函数
- 从 **romInit()** 开始执行
- 确保下面两个宏在 **Makefile** 和 **config.h** 中都是正确的, 并且是一致的
 - **ROM_TEXT_ADRS**
 - **ROM_SIZE**



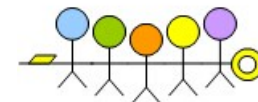
romInit.s Code Example

```
_romInit:
romInit:
    /* This is the cold boot entry (ROM_TEXT_ADRS) */
    bl    cold
    _romInitWarm:
romInitWarm:
    bl    warm
cold:
    li   r11, BOOT_COLD
    bl   start    /* skip over next instruction */
warm:
    orr11, r3, r3    /* startType to r11 */
start:
    /* Zero-out registers */
    addis    r0,r0,0
```

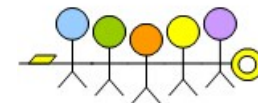
Step 2: Execute romStart()

- 从 `romInit()` 跳转过来并把参数传递给 `romStart()`
 - 在大多数cpu中, 都是通过寄存器来传递的
- 执行必要的代码搬移, 解压, 和内存初始化(清0)
 - 如果需要, 拷贝相应的ROM image到内存中
 - 清空内存中未使用的部分(冷启动)
 - 如果需要, 执行解压
 - 把启动类型传递给 `usrInit()`
 - 代码用 C 语言编写, 位置在 `../target/config/all/bootInit.c`
 - 执行位置在ROM中, 应该使用相对地址, 最后一个函数调用跳转到内存
 - 一般不需要修改本部分代码. 功能的调整可以通过配置宏来解决



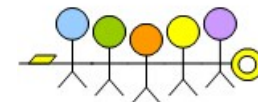
Code Relocation

- 需要搬移的段 **romStart()**
 - ROM-based – Text and data
 - ROM-resident – Data only
- 搬移到内存的目的地址
 - Uncompressed vxWorks boot - *RAM_HIGH_ADRS*
 - Compressed vxWorks boot - *RAM_HIGH_ADRS*
 - Uncompressed vxWorks - *RAM_LOW_ADRS*
 - Compressed vxWorks - *RAM_LOW_ADRS*
 - ROM-resident vxWorks boot - *RAM_HIGH_ADRS*
 - ROM-resident vxWorks - *RAM_LOW_ADRS*
- 搬移到内存需要花费比较长的时间(如何优化?)
- 对于非压缩的**bootrom**, 只需要一次搬移



Compressed Image Relocations

- 压缩的 **ROM images** 包含了压缩部分和未压缩部分
- **romInit.s** 和 **bootInit.c** 在未压缩部分. 其余的都在压缩部分
- 压缩的**bootrom**需要两次搬移
 - 第一次在 **romStart()** 中将未压缩部分从 **ROM** 搬到 **RAM**, 本次搬移中, **romStart**本身所在的 **TEXT** 也被搬移到内存, 提高了后续代码的执行速度
 - 第二次搬移是将压缩部分从 **ROM** 解压到内存, 到最终目的地. 这一次搬移也在 **romStart()** 中执行, 只不过运行代码所处的位置在内存而不是**ROM**



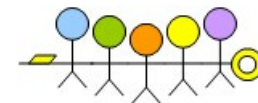
Clearing Memory for Cold Boots

- 冷启动的情况下, 需要对内存清 0
- 对于某些硬件, 内存清 0 可以减少内存访问错 (通常被未初始化的内存访问触发)
- 在 `romStart()` 完成从 ROM 到 RAM 的搬移以后, 对代码段和数据段之外的内存清 0
- 内存清 0 需要花费比较长的时间
- 下列内存是不清 0 的:
 - 保留内存 `USER_RESERVED_MEM` (`config.h`)
 - 保留内存 `RESERVED` (`configAll.h`)
 - 保留内存 `STACK_SAVE` (`configAll.h`)



romStart() Stack

- **romStart()** 的堆栈指针在**romInit()** 中被初始化为 **STACK_ADRS**
- **romStart()** 不会返回 – 它的栈一直被用到内核启动完成, **kernellnit()** 退出时为止
- **VxWorks** 内核被 **kernellnit()** 激活, 它会启动一个 **tRootTask** 任务来完成剩余的系统配置和初始化工作, 这个任务有自己的任务栈, 后续再启动的其他应用层任务也都有自己的栈

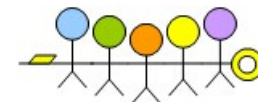


ROM-resident Data Segment

- 对于ROM驻留的bootrom, 只有数据段需要搬移, 搬移完数据段以后应该校验数据段 (data) 的正确性

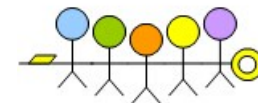
```
static int testVal = 13; /* data segment var */  
    ...  
    if (testVal != 13)  
        somethingWrongWithData();
```

- 如果RAM工作正常, 但数据段不对, 需要检查数据段搬移导RAM的过程是否有错
- 对于ROM驻留的bootrom, romStart() 拷贝数据段到内存指定位置, 内存的位置是根据ROM中文本段的结束地址加一个偏移计算出来的
- 检查偏移



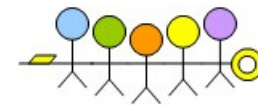
Modifying romStart()

- 在BSP开发过程中可以在 `bootInit.c` 中增加调试信息
- 不要修改 `../target/config/all/bootInit.c`
 - 把这个文件拷贝一份到具体的BSP目录下, 然后修改本地副本
- 在 `makefile` 的所有 `rule include` 之后, 增加下面的定义. 它将修改 `bootInit.c` 的来源, 把修改后的副本加到BSP中
 - `BOOTINIT = bootInit.c`
- 宏 `BOOTINIT` 在 `rules.bsp` 中用到, 用于编译的时候查找 `bootInit.c` 文件
- 原始的 `BOOTINIT` 定义在 `../target/h/make/defs.$(WIND_HOST_TYPE)`
 - `BOOTINIT = $(CONFIG_ALL)\bootInit.c` (即 `../target/config/all/bootInit.c`)



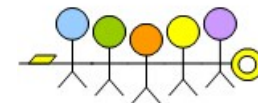
romStart() Configuration Macros

- 配置宏控制 romStart() 的行为
- 这些宏定义在 [config.h](#), [Makefile](#), [configAll.h](#), 和 [bootInit.c](#) 中
- 这些宏用于:
 - **BSP** (或**CPU**架构) 的依赖
 - **Image** 类型
 - 编译过程中 [rules.bsp](#) 的地址



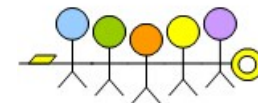
romStart() Configuration Macros

- 定义在 `config.h` 中的配置宏
 - `LOCAL_MEM_LOCAL_ADRS` – 内存起始地址
 - `LOCAL_MEM_SIZE` – 内存大小
 - `USER_RESERVED_MEM` – 用户保留的字节数. 保留的内存处于内存顶端, 并且冷启动不会清0
 - `RAM_HIGH_ADRS` – 非 ROM 驻留的 **bootrom** 搬移到内存的地址
 - `RAM_LOW_ADRS` – 非 ROM 驻留的 **bootrom** 加载 **vxWorks** 应用的内存地址
 - `ROM_TEXT_ADRS` – **bootrom** 入口地址
 - `ROM_SIZE` – **ROM** 的大小
 - `ROM_BASE_ADRS` – **ROM** 的基地址



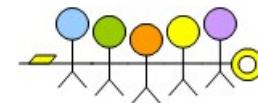
romStart() Configuration Macros

- 定义在 `Makefile` 中的宏
 - `RAM_HIGH_ADRS` – 值必须与 `config.h` 一致
 - `RAM_LOW_ADRS` – 值必须与 `config.h` 一致
 - `ROM_TEXT_ADRS` – 值必须与 `config.h` 一致
 - `ROM_SIZE` - Must agree with `config.h`
- 定义在 `configAll.h` 中的宏
 - `RESERVED` – 保留内存. **RAM**底部的保留内存(一般用于中断等, 例如**PPC**的 **0x4400**), 冷启动不会清**0**
 - `STACK_SAVE` - `romStart()` 的栈空间大小. 跟**CPU**架构相关, 冷启动不会清**0**
 - `STACK_ADRS` – 栈的基地址, 通常是拷贝到内存的第一个**image**的地址 (例如 `romInit`), 向下生长`STACK_SAVE` 的大小



romStart() Configuration Macros

- 定义在 `bootInit.c` 中的宏
 - `USER_RESERVED_MEM` – 如果在 `config.h` 中没有定义, 将被定义为0
 - `SYS_MEM_BOTTOM` – 对于冷启动方式, 系统从这里开始对内存清0
 - `LOCAL_MEM_LOCAL_ADRS + RESERVED`
 - `SYS_MEM_TOP` – 对于冷启动方式, 系统清内存清到此处为止.
 - `LOCAL_MEM_LOCAL_ADRS + LOCAL_MEM_SIZE - USER_RESERVED_MEM`
 - `UNCMP_RTN` – 解压函数的名字 (地址)
 - `Inflate()`
 - `ROM_OFFSET` – 用于重新计算函数绝对地址的宏, `romStart`中除跳转到内存的函数 `usrInit` 以外, 其他函数调用的地址都要用这个宏计算



romStart() Configuration Macros

- *RAM_DST_ADRS* – 压缩的 **image** 最终的搬移地址. 缺省值是 *RAM_HIGH_ADRS*, 必要时在 *rules.bsp* 中重新定义
- *RESIDENT_DATA* – **CPU**架构相关. **MIPS**和**PowerPC**中定义为 *RAM_DST_ADRS*. 其他架构中定义为数据段的起始地址
- *ROM_COPY_SIZE* – 需要搬移的代码的大小
- *ROM_BASE_ADRS* – 定义在 **config.h** 中. 如果 **romInit** 中定义了宏 *BOOTCODE_IN_RAM*, 则默认内存中已经有了**boot code**, 并且内存不需要初始化, 此时将重定义 *ROM_BASE_ADRS*
- *binArrayStart* – 二进制代码的起始地址, 仅压缩的**bootRom**才需要转换二进制
- *binArrayEnd* – 二进制代码的结束地址



romStart.c Example Code

```
void romStart
(
    FAST int startType      /* start type */
){
    volatile FUNCPTR absEntry = (volatile
    FUNCPTR)RAM_DST_ADRS;
    /* If cold booting, clear memory to avoid parity errors
    */
#ifdef ROMSTART_BOOT_CLEAR
    if (startType & BOOT_CLEAR)
        bootClear();
#endif
    /* copy the main image into RAM */
    copyLongs ((UINT *)ROM_DATA(binArrayStart),
                (UINT *)UNCACHED(RAM_DST_ADRS),
                (&binArrayEnd - binArrayStart) / sizeof (long));
    /* and jump to it */
    absEntry (startType);
}
```