armlink 第四章 scatter 文件舉例

原創

安仔都有人用

2020-04-14 16:37

armlink 第四章 scatter 文件舉例

在前面學習了基本術語和概念之後,本章是加強 scatter 編寫能力的章節。

4.1 什麼時候使用 scatter 文件

scatter 文件通常用於嵌入式系統中,因為這些系統含有 ROM,RAM,還有一些內存映射的外設。下面的場景常使用 scatter 文件:

- 1. 複雜的內存映射:放在不同內存區域的 section,需要使用 scatter 文件來更精細的操 控放置的位置
- 2. 不同的存儲類型:許多系統包含各種各樣的存儲設備,如 flash,ROM,SDRAM,SRAM 等。這時可以使用 scatter 文件,將更適合的存儲區域放置更適合的代碼。例如:中斷代碼放置在 SRAM 中,已達到快速響應的目的;而不頻繁訪問的配置信息可以放置在 flash 存儲中。
- 3. 內存映射的外設:在內存映射機制下, scatter 文件可以在一個精確的地址放置數據 section。這樣訪問這個數據 section 就相當於訪問對應的外設。
- 4. 在固定地址存放函數:即使修改並重新編譯了應用程序,而跟應用程序緊密相關的函數還是可以放置在一個固定的位置。這個對於跳轉表的實現非常有用。
- 5. 使用符號標記堆和棧:當應用被鏈接時,可以為堆和棧定義符號

4.2 在 scatter 文件中指定堆和棧

在 c 語言中,常常需要兩個存儲區域,堆和棧。在所有的內存都由我們分配的情況下,堆和棧也需要我們進行分配。

在程序開始運行之前,會調用_user_setup_stackheap()函數,它負責初始化堆和棧。而這個函數根據我們在 scatter 文件中的設置來初始化。

要想正確的初始化堆和棧。我們需要在 scatter 文件中定義兩個特殊的執行 region。分別叫做 ARM_LIB_HEAP 和 ARM_LIB_STACK。這兩段內存由 c 庫進行初始化,所以不能放置任何

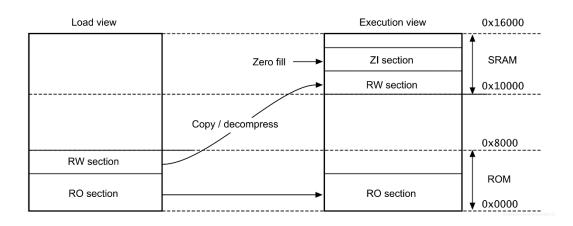
輸入 section,此時應該設置 EMPTY 屬性。同時也可以給這兩個內存區域設置基址和大小。如下:

```
LOAD_FLASH ...
{
    ...
    ARM_LIB_STACK 0x40000 EMPTY -0x20000 ; 棧區,向下增長
    { }
    ARM_LIB_HEAP 0x28000000 EMPTY 0x80000 ; 堆區向上增長
    { }
    ...
}
```

當然還有更簡單的用法,只需要定義一個特殊的執行 region,叫做 ARM_LIB_STACKHEAP,同樣他需要有 EMPTY 屬性,並設置基址和大小

4.3 使用 scatter 文件描述一個簡單的鏡像

如下圖,是一個簡單的鏡像內存視圖。



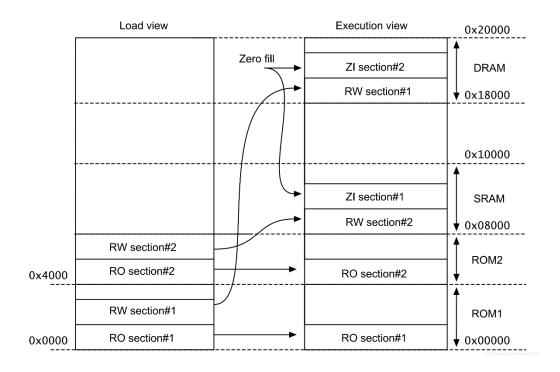
下面根據這個圖,來寫一個 scatter 文件

```
LOAD_ROM 0x0000 0x8000 ; 加載 region 的名字叫 LOAD_ROM
; 基址 0x0000
; 最大大小 0x8000
{
    EXEC_ROM 0x0000 0x8000 ; 第一執行 region 的名字叫做 EXEC_ROM
; 基址 0x000
; 最大大小 0x8000
```

```
* (+RO); 放置所有的代碼和 RO 數據
}
SRAM 0×10000 0×6000; 第二個執行 region 叫 SRAM
; 基址 0×10000
; 最大大小 0×6000
{
 * (+RW, +ZI); 放置所有的 RW 數據和 ZI 數據
}
}
```

4.4 使用 scatter 文件描述一個稍微複雜的鏡像

如下圖



下面的例子展示了上圖對應的 scatter 描述

```
LOAD_ROM_1 0x0000 ; 第一個加載 region 的基址為 0x0000 {

EXEC_ROM_1 0x0000 ; 第一個執行 region 的基址為 0x0000 {

program1.o (+RO) ; 放置 programe1.o 中的所有的代碼和 RO 數據
```

```
}
  DRAM 0x18000 0x8000 ; 這個執行 region 的基址為 0x18000,最大大小為 0x8000
{
     program1.o (+RW, +ZI); 放置 program1.o 中的所有的 RW 數據和 ZI 數據
}
}
LOAD ROM 2 0x4000 ; 第二個加載 region 的基址為 0x4000
{
  EXEC ROM 2 0x4000
{
      program2.o (+RO); 放置 programe2.o 中的所有的代碼和 RO 數據
}
SRAM 0x8000 0x8000
{
      program2.o (+RW, +ZI); 放置 program2.o 中所有的 RW 數據,和 ZI 數據
}
}
```

注意:在上面這個例子中,如果再次新增一個 program3.o 文件。我們需要將 program3.o 也放置進去。當然,你也可以使用通配符*,或者.ANY 來匹配剩下的所有文件。

4.5 在指定地址放置函數和數據

為了單獨放置函數和數據,需要將這些函數和數據與源文件中的剩下的部分分開來對待。

鏈接器有兩種方法使我們能夠在指定位置放置 section:

- 1. 在 scatter 文件中定義一個指定位置的執行 region,然後在這個 region 中放置需要的 section。
- 2. 定義"_at" section . 這些特殊 section 能夠根據名字而獲得放置地址。

為了將函數或者數據放置在一個特殊位置,他們必須放置在某個 section 中。下面幾種方式可以達到此目的:

- 1. 放置函數和數據在他們自己單獨的源文件中
- 2. 使用_attribute_((at(address)))將變量放置在指定位置的 section 中
- 3. 使用_attribute_((section("name")))將函數或者變量放置在指定名字的 section 中。
- 4. 在彙編代碼中,使用 AREA 偽指令。因為 AREA 偽指令是彙編當中最小的可定位的單元

5. 使用-split_sectoins 編譯選項,為每個源文件中的函數生成一個 section 下面舉例說明。

4.5.1 不使用 scatter,在指定的地址放置變量

1. 創建 main.c 源文件包含下面的代碼

```
#include <stdio.h>
extern int sqr(int n1);
int gSquared attribute ((at(0x5000))); //放在 0x5000
int main()
{
   gSquared=sqr(3);
 printf("Value squared is: %d\n", gSquared);
}
  2. 創建 function.c 源文件包含下面的代碼
int sqr(int n1)
{
   return n1*n1;
}
  3. 編譯並連接源文件:
armcc -c -g function.c
armcc -c -g main.c
armlink --map function.o main.o -o squared.axf
--map 表示顯示內存映射。
在上面例子中,_attribute_((at(0x5000)))指示全局變量 gSquared 放置於絕對地址 0x5000
處。
內存映射如下:
Load Region LR$$.ARM.__at_0x00005000 (Base: 0x00005000, Size: 0x00000000,
Max: 0x00000004, ABSOLUTE)
   Execution Region ER$$.ARM.__at_0x00005000 (Base: 0x00005000, Size:
0x00000004, Max:0x00000004, ABSOLUTE, UNINIT)
   Base Addr Size Type Attr Idx E Section Name
                                                        Object
   0x00005000 0x00000004 Zero RW 13 .ARM.__at_0x00005000 main.o
```

4.5.2 使用 scatter,在一個命名的 section 中放置變量

1. 創建 main.c 包含如下源文件

```
#include <stdio.h>
extern int sqr(int n1);
int gSquared __attribute__((section("foo"))); //放置在名字叫 foo 的 section
中
int main()
{
   gSquared=sqr(3);
   printf("Value squared is: %d\n", gSquared);
}
  2. 創建 functio.c 包含下面代碼
int sqr(int n1)
{
   return n1*n1;
}
  3. 創建 scatter 文件 scatter.scat 包含如下配置
LR1 0x0000 0x20000
ER1 0x0 0x2000
      *(+RO);餘下的代碼和只讀數據放置在此處
ER2 0x8000 0x2000
{
      main.o
 ER3 0x10000 0x2000
      function.o
      *(foo); 將 gSquared 放置在此處
}
; RW和 ZI數據放置在 0x200000處
RAM 0x200000 (0x1FF00-0x2000)
{
      *(+RW, +ZI)
   }
```

```
ARM_LIB_STACK 0x800000 EMPTY -0x10000
{
 }
 ARM_LIB_HEAP +0 EMPTY 0x10000
}
}
ARM_LIB_STACK 和 ARM_LIB_HEAP region 是必須的,因為程序和 c 庫進行鏈接
  4. 編譯並鏈接源文件
armcc -c -g function.c
armcc -c -g main.c
armlink --map --scatter=scatter.scat function.o main.o -o squared.axf
上例,__attribute__((section("foo"))) 指示了 gSquared 被放置在名字叫 foo 的 section 中。
scatter 文件也說明了將 foo section 放置在 ER3 執行 region 中。
内存映射如下:
Load Region LR1 (Base: 0x00000000, Size: 0x00001570, Max: 0x00020000,
ABSOLUTE)
   Execution Region ER3 (Base: 0x00010000, Size: 0x00000010, Max:
0x00002000, ABSOLUTE)
   Base Addr Size
                   Type Attr Idx E Section Name Object
   0x00010000 0x0000000c Code RO 3 .text
                                            function.o
   0x0001000c 0x00000004 Data RW 15 foo
                                             main.o
4.5.3 在指定位置放置變量
  1. 創建 main.c 文件,如下;
#include <stdio.h>
extern int sqr(int n1);
// 在 0x10000 處放置
const int gValue __attribute__((section(".ARM.__at_0x10000"))) = 3;
int main()
{
```

```
int squared;
squared=sqr(gValue);
printf("Value squared is: %d\n", squared);
}
  2. 創建 function.c 源文件,如下:
int sqr(int n1)
{
   return n1*n1;
}
  3. 創建 scatter 文件 scatter.scat 如下:
LR1 0x0
{
ER1 0x0
{
      *(+RO);剩下的只讀代碼
 ER2 +0
{
      function.o
      *(.ARM.__at_0x10000); 放置 gValue 在 0x10000
;RW和ZI放置在0x200000
 RAM 0x200000 (0x1FF00-0x2000)
      *(+RW, +ZI)
ARM_LIB_STACK 0x800000 EMPTY -0x10000
{
 ARM_LIB_HEAP +0 EMPTY 0x10000
 {
}
}
  4. 編譯並鏈接源文件
armcc -c -g function.c
armcc -c -g main.c
armlink --no_autoat --scatter=scatter.scat --map function.o main.o -o
squared.axf
```

從內存映射圖中,可以看到變量在 ER2 中的 0x10000 處

...

Execution Region ER2 (Base: 0x00001578, Size: 0x0000ea8c, Max: 0xffffffff, ABSOLUTE)

Base Addr Size Type Attr Idx E Section Name Object 0x00001578 0x0000000c Code RO 3 .text function.o 0x00001584 0x00000ea7c PAD 0x00010000 0x00000004 Data RO 15 .ARM.__at_0x10000 main.o

在這個例子中,ER1 的大小未知。因此,gValue 可能被放置 ER1 也可能放置在 ER2 中。

為了保證放在 ER2 中,你必須在 ER2 中包含對應的 section 匹配文字。並且在鏈接的時候,還必須指定--no_autoat 命令行選項。

如果忽略了--no_autoat 選項, gValue 將被單獨放置,對應於

LR\$\$.ARM.__at_0x10000 加載 region。

該 region 包含的執行 region 為

ER\$\$.ARM.__at_0x10000

注意:at 形式的縮寫。

//放置 variable1 在 .ARM. AT 0x00008000 處

int variable1 attribute ((at(0x8000))) = 10;

//放置 variable2 在.ARM. at 0x8000 處

int variable2 __attribute__((section(".ARM.__at_0x8000"))) = 10;

上面的 section 名字,忽略大小寫

_at 具有如下的限制:

- 1. _at section 的地址範圍內不能覆蓋。
- 2. _at section 不準放在位置無關的執行 region 中
- 3. _at section 不能引用鏈接器定義的這些符號:

\$\$Base,\$\$Limit,\$\$Length.

- 4. _at section 不準用在 SysV,BPABI,以及 BPABI 的動態鏈接庫上。
- 5. _at section 的地址必須是對齊的整數倍

6. _at section 忽略+FIRST 後者+LAST

4.6 _at section 的自動放置

鏈接器自動放置_at section。當然也可以手動放置,在下一小節中介紹

鏈接器通過--autoat 指示鏈接器自動放置_at setcion。這個選項默認是打開的。

當使用--autoat 鏈接時,_at section 不會被放置在 scatter 文件中的與 section 模式字符串 匹配的 region 中。而是將這個 section 放在一個兼容的 region 中。如果沒有兼容的 region,則創建兼容的 region。

帶有--autoat 選項的所有鏈接器,創建的 region 都有 UNINIT 屬性。如果需要將這個_at section 放置在一個 ZI region 中,則必須放置在兼容 region 中。

兼容 region 滿足如下條件:

- 1. _at 的地址剛好處在執行 region 的地址範圍內。如果一個 region 沒有設置最大大小,鏈接器將排除_at section 之後,計算大小,這個大小再加上一個常量作為其最後的大小。這個常量默認值為 10240 字節。他可以通過--max_er_extension 命令行選項來調整。
- 2. 這個執行 region 還需要滿足如下的條件:
- 具有模式字符串,並能夠匹配這個 section
- 至少有一個 section 和 at section 具有相同的類型 (RO,RW,ZI)
- 沒有 EMPTY 屬性

來個例子:

```
//放置 RW 變量在叫做.ARM.__at_0x02000 的 section 中
int foo __attribute__((section(".ARM.__at_0x2000"))) = 100;

//放置 ZI 變量在.ARM.__at_0x4000 的 section 中
int bar __attribute__((section(".ARM.__at_0x4000"),zero_init));

//放置 ZI 變量在.ARM.__at_0x8000 的 section 中
int variable __attribute__((section(".ARM.__at_0x8000"),zero_init));

對應的 scatter 文件如下:

LR1 0x0
{
```

```
ER_RO 0x0 0x2000
{
      *(+RO); .ARM. at 0x0000 lies within the bounds of ER RO
ER_RW 0x2000 0x2000
      *(+RW); .ARM.__at_0x2000 lies within the bounds of ER_RW
ER ZI 0x4000 0x2000
      *(+ZI); .ARM. at 0x4000 lies within the bounds of ER ZI
}
}
; 鏈接器為.ARM. at 0x8000 創建一個加載和執行 region。因為它超出了所有候選
region 的大小。
4.7 手動放置__at section
使用--no_autoat 命令行選項,然後使用標準的模式匹配字符串去控制_at section 的放置。
舉例如下:
//放置 RO 變量在.ARM. at 0x2000
const int FOO attribute ((section(".ARM. at 0x2000"))) = 100;
//放置 RW 變量在.ARM. at 0x4000
int bar __attribute__((section(".ARM.__at_0x4000")));
對應的 scatter 文件如下:
LR1 0x0
{
   ER RO 0x0 0x2000
{
      *(+RO); .ARM. at 0x0000 is selected by +RO
ER RO2 0×2000
{
      *(.ARM. at 0x02000); .ARM. at 0x2000 is selected by the
```

section named

```
; .ARM.__at_0x2000
}
ER2 0x4000
{
    *(+RW +ZI) ; .ARM.__at_0x4000 is selected by +RW
}
```

4.8 使用_at 映射一個外設寄存器

為了將一個未初始化的變量映射為一個外設寄存器。可以使用 ZI _at section。

假設這個寄存器的地址為 0x10000000, 定義一個 section 叫做.ARM._at_0x10000000.如下:

```
int foo __attribute__((section(".ARM.__at_0x10000000"),zero_init))
```

手動放置的 scatter 文件如下:

```
ER_PERIPHERAL 0x10000000 UNINIT
{
    *(.ARM.__at_0x10000000)
}
```

4.9 使用.ANY 來放置未分配的 section

在大多數情況下,單個.ANY 等價於使用*。但是,.ANY 可以出現在多個執行 region 中。

4.9.1 多個.ANY 的放置規則

當使用多個.ANY 時,鏈接器有自己默認的規則來組織 section。

當多個.ANY 存在於 scatter 文件中時,鏈接器以 section 的大小,從大到小排序。

如果多個執行 region 都有相同特性(後文稱為等價)的.ANY,那麼這個 section 會被分配到具有最多可用空間的 region 中。

例如:

- 1. 如果有兩個等價的執行 region,一個大小為 0x2000,另一個沒有限制。那麼.ANY 匹配的 section 會放置在第二個中。
- 2. 如果有兩個等價的執行 region,一個大小為 0x2000,另一個為 0x3000. 那麼.ANY 匹配的 section 會先放置在第二個中,直到第二個的大小小於第一個。相當於這個兩個執行 region 在交替放置。

4.9.2 命令行選項控制多個.ANY的放置

可以通過命令行選項,控制.ANY的排序,下面的命令行選項是可用的:

- 1. --any_placement=algorithm algorithm 是如下之一:first_fit,worst_fit,best_fit,或者 next fit
- 2. --any_sort_order=order.此處 order 是如下之一: cmdline 或者 descending_size

當你想要按照順序填充 region 時,使用 first_fit

當你想要填滿整個 region 時,使用 best_fit

當你想要均勻填充 region 時,使用 worst_fit

當你想要更精確的填充時,使用 next_fit

因為,鏈接器會產生 veneer 代碼以及填充數據,而這些代碼的是在.ANY 匹配之後產生的。 所以,如果.ANY 將 region 填滿,則很有可能導致整個 regoin 無法放置,鏈接器產生的代碼。鏈接器會產生如下的錯誤。

Error: L6220E: Execution region regionname size (size bytes) exceeds limit (limit bytes)

--any_contingency 選項防止鏈接器將 region 的大小填滿。它保留 region 的一部分空間。當鏈接器產生的代碼沒有空間時,就使用這部分保留的空間。

first_fit 和 best_fit 默認打開這個選項。

4.9.3 優先級

.ANY 還可以指定優先級。

優先級通過後面接一個數字來表示,從0開始遞增。數字越大優先級越高。

```
例子如下:
```

```
lr1 0x8000 1024
{
    er1 +0 512
    {
        .ANY1(+RO) ; 優先級較低,和 er3 交替均匀填充
    }
    er2 +0 256
    {
        .ANY2(+RO) ; 優先級最高,先填充這個
    }
    er3 +0 256
    {
        .ANY1(+RO) ; 優先級較低,和 er1 交替均匀填充
    }
}
```

4.9.4 指定.ANY 的最大大小

使用 ANY_SIZE max_size 指定最大大小。

例子如下:

```
LOAD_REGION 0x0 0x3000

{
          ER_1 0x0 ANY_SIZE 0xF00 0x1000
          {
                .ANY
          }
          ER_2 0x0 ANY_SIZE 0xFB0 0x1000
          {
                .ANY
          }
          ER_3 0x0 ANY_SIZE 0x1000 0x1000
          {
                .ANY
          }
          ANY
          .ANY
```

上面例子中:

- 1. ER_1 有 0x100 的保留空間,該保留空間用於鏈接器產生的內容
- 2. ER_2 有 0x50 的保留空間
- 3. ER_3 沒有保留空間。region 將會被填滿。應該將 ANY_SIZE 的大小,限制在 region 大小的 98%以內。以預留 2%用於鏈接器產生的內容。

4.9.5 例子 1

有 6 個同樣大小的 section。如下:

名字	大小
sec1	0x4
sec2	0x4
sec3	0x4
sec4	0x4
sec5	0x4
sec6	0x4

對應的 scatter 文件如下:

- 1. 對於 first fit: 首先分配所有 section 到 ER 1 中, 然後再是 ER 2 中
- 2. 對於 next_fit:跟 first_fit 一樣,但是 ER_1 會被填滿,然後被標記為 FULL。
- 3. 對於 best_fit: 首先 sec1 分配到 ER_1 中, 然後 ER_2 和 ER_1 優先級相同,且 ER_2 空間比 ER_1 空間大,接著分配 sec2 到 ER_1 中。直到 ER_1 填滿

4. 對於 worst_fit:首先分配 sec1 到 ER_1 中,然後 ER_2 空間比 ER_1 大,接著分配 sec2 到 ER_2 中。剩下的兩個 region 空間一樣大,且優先級相同,然後選擇 scatter 的第一個,將 sec3 分配到 ER_1 中,依次類推。

4.9.6 例子 2——使用 next_fit

有下面的 section:

名字	大小
sec1	0x14
sec2	0x14
sec3	0x10
sec4	0x4
sec5	0x4
sec6	0x4

對應的 scatter 如下:

```
LR 0x100
{
     ER_1 0x100 0x20
     {
          .ANY1(+RO-CODE)
     }
     ER_2 0x200 0x20
     {
          .ANY2(+RO)
     }
     ER_3 0x300 0x20
     {
          .ANY3(+RO)
     }
}
```

詳細步驟如下:

1. 首先 sec1 被分配給 ER_1.因為 ER_1 有更佳的匹配。ER_1 現在還剩下 0x6 個字節

- 2. 鏈接器嘗試將 sec2 分配給 ER_1,因為它有更佳的匹配。但是 ER_1 沒有足夠的空間。因此 ER_1 被標記為 FULL,並且在後續的過程中再也不會考慮給 ER_1 分配 section。 鏈接器選擇 ER 3,因為它有更高的優先級
- 3. 鏈接器嘗試將 sec3 分配給 ER_3,但是無法放入,因此被標記為 FULL,接著鏈接器將 sec3 放在 ER 2 中。
- 4. 鏈接器現在處理 sec4.它大小為 0x4,適合 ER_1 和 ER_3 .但是這兩個在前面步驟中被標記為 FULL。因此剩下的 section 被放置在 ER_2 中。
- 5. 如果還有一個 section 叫做 sec7,且大小為 0x8.他將鏈接失敗。

4.9.7 例子三

有兩個文件 sections_a.o 和 sections_b.o,如下:

名字	大小
seca_1	0x4
seca_2	0x4
seca_3	0x10
seca_4	0x14
名字	大小
secb_1	0x4
secb_2	0x4
secb_3	0x10
secb_4	0x14

使用如下命令:

--any_sort_order=descending_size sections_a.o sections_b.o --scatter
scatter.txt

排序之後,如下:

名字	大小
seca_4	0x14
secb_4	0x14
seca_3	0x10
secb_3	0x10
seca_1	0x4
seca_2	0x4
secb_1	0x4

如果使用如下命令:

--any_sort_order=cmdline sections_a.o sections_b.o --scatter scatter.txt

排序之後如下:

名字	大小
seca_1	0x4
secb_1	0x4
seca_2	0x4
secb_2	0x4
seca_3	0x10
secb_3	0x10
seca_4	0x14
secb_4	0x14

4.10 控制 venner 的放置

在 scatter 文件中,還可以放置 venner 代碼。使用 Venner\$\$Code 來匹配 venner 代碼。

4.11 帶有 OVERLAY 屬性的放置

可以在同一個地址中,放置多個執行 region。因此在某一個時刻,只有一個執行 region 被激活。

如下面的例子:

```
EMB_APP 0x8000
{
    ...
    STATIC_RAM 0x0
    {
        *(+RW,+ZI)
    }
    OVERLAY_A_RAM 0x1000 OVERLAY
    {
```

```
module1.o (+RW,+ZI)
}
OVERLAY_B_RAM 0x1000 OVERLAY
{
    module2.o (+RW,+ZI)
}
...
}
```

被 OVERLAY 標記的 region,在啟動的時候,不會被 c 庫初始化。而這部分內存的內容由 overlay 管理器負責。如果這部分 region 包含有初始化數據。需要使用 NOCOMPRESS 屬性來阻止 RW 數據的壓縮。

OVERLAY 屬性還可以用在單個執行 region 中,因此,這個 region 可以被用作:防止 c 庫 初始化某個 region

OVERLAY region 也可以使用相對基址。如果他們有相同的偏移,則連續放置在一起。

如下例子:

```
EMB APP 0x8000{
 CODE 0x8000
{
      *(+R0)
  # REGION1 的基址為 CODE 的結尾
REGION1 +0 OVERLAY
{
      module1.o(*)
   # REGION2 的基址為 REGION1 的基址
REGION2 +0 OVERLAY
{
      module2.o(*)
   # REGION3 的基址和 REGION2 的基址相同
REGION3 +0 OVERLAY
{
      module3.o(*)
```

```
}
# REGION4 的基址為 REGION3 的結尾+4
Region4 +4 OVERLAY
{
module4.o(*)
}
```

4.12 預留一個空 region

可以在 scatter 文件中,預留一個空的內存區域,比如:將此區域用於棧。使用 EMPTY 屬性可以達到此效果。

為了預留一個空的內存用於棧。對應的加載 region 沒有,執行 region 在執行時被分配。它被當做 dummy ZI region 對待,鏈接器使用下面的符號訪問它:

- 1. Image\$\$region_name\$\$ZI\$\$Base
- 2. Image\$\$region name\$\$ZI\$\$Limit
- 3. Image\$\$region_name\$\$ZI\$\$Length

注意: dummy ZI region 在運行時並不會被初始化為 0

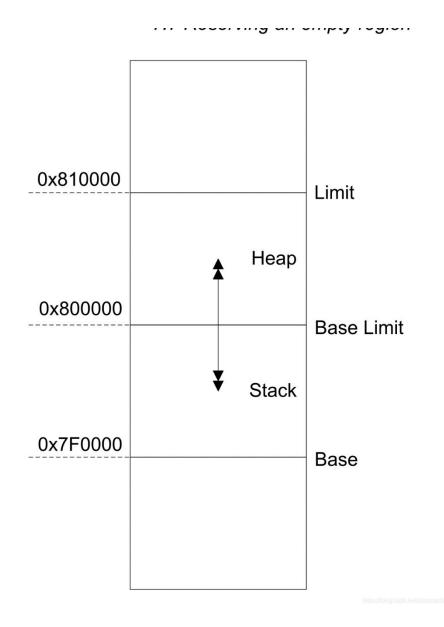
如果長度為負數,給定的地址就是結束地址。

例子如下:

```
LR_1 0x80000 ;加載 region 從 0x80000 開始

{
    STACK 0x800000 EMPTY -0x10000 ; region 結束地址為 0x800000,開始地址使用長度進行計算
    {
        ;空 region 用於放置棧
    }
    HEAP +0 EMPTY 0x100000 ; region 從上一個 region 結束處開始。
    {
     }
    ...
```

下圖展示了這個例子:



4.13 c 和 c++ 庫代碼的放置

可以在 scatter 文件中,放置 c 和 c++ 庫代碼。

在 scatter 文件中使用,*armlib* 或者 *cpplib* 來索引庫名字。一些 ARM c c++庫的 section 必須放在 root region 中。例如:__main.o,__scatter*.o,__dc*.o,*Region\$\$Table.

鏈接器可以在 InRoot\$\$Sections 中自動的,可靠的,放置這些 section。

例子1如下:

```
ROM LOAD 0x0000 0x4000
{
   ROM EXEC 0x0000 0x4000 ; 在 0x0 處的 root region
      vectors.o (Vect, +FIRST);向量表
      * (InRoot$$Sections); 所有的庫 section 必須放置在 root region 中。如
__main.o,__scatter*.o,__dc*.o,*Region$$Table
}
RAM 0x10000 0x8000
      * (+RO, +RW, +ZI); 所有的其他的 section
}
}
例子 2:arm c 庫的例子
ROM1 0
{
* (InRoot$$Sections)
* (+RO)
}
ROM2 0x1000
   *armlib/c * (+RO); 所有 arm 支持的 c 庫函數
}
ROM3 0x2000
{
   *armlib/h_* (+RO); just the ARM-supplied __ARM_*
   ; redistributable library functions
RAM1 0x3000
{
   *armlib* (+RO); 其他的 arm 支持的庫,如,浮點庫
}
RAM2 0x4000
{
   * (+RW, +ZI)
}
```

名稱 ARM lib 表示位於 install_directory\lib\armlib 目錄中的 ARM C 庫文件

例子 3: arm c++ 庫代碼的放置

```
#include <iostrem>
using namespace std;
extern "C" int foo(){
   cout << "Hello" << endl;</pre>
   return 1;
}
為了放置 c++ 庫代碼,定義如下的 scatter 文件
LR 0x0
{
   ER1 0x0
{
      *armlib*(+RO)
}
ER2 +0
{
      *cpplib*(+RO)
      *(.init_array); .init_array 必須顯示放置,因為它被兩個 region 共享,
鏈接器無法決定怎麼放置
   }
   ER3 +0
   {
      *(+RO)
  ER4 +0
      *(+RW,+ZI)
}
}
```

名稱 install_directory\lib\armlib 表示位於 armlib 目錄中的 ARM C 庫文件

名稱 install_directory\lib\cpplib 表示位於 cpplib 目錄中的 ARM c++庫文件

4.14 scatter 文件的預處理

在 scatter 文件的第一行,設置一個預處理命令。然後鏈接器會調用相應的預處理器先處理 這個文件。預處理命令的格式如下:

```
#! preprocessor [pre_processor_flags]
最常見的預處理命令如下:
#! armcc -E
舉例如下:
#! armcc -E
#define ADDRESS 0x200000000
#include "include_file_1.h"
lr1 ADDRESS
{

也可以在命令行中,進行預處理,如下:
armlink --predefine="-DADDRESS=0x200000000" --scatter=file.scat
armlink 系列完。
下一篇 從 arm 彙編到使用彙編點亮一個 LED。
```