

在 RAM 中执行中断函数使用指南

概述

在实际的使用场景中，为了运行效率，通常需要将某些函数放置在 RAM 中运行（因为 RAM 的取指速度比 Flash 快非常多），而在电机控制领域将中断函数放置在 RAM 的需求尤为旺盛，这份手册将重点介绍在使用不同编译器时将中断函数放置在 RAM 中的方法。

本手册适用范围：

适用范围
SPC1169, SPD1179, SPD1176

本手册以 **64K SPD1179** 为例：

- 文中有关 Flash 及 RAM 地址范围的描述需要根据不同的产品进行设定。

目录

1	典型中断函数调用关系	7
2	KEIL 配置中断代码执行在 RAM	8
2.1	将 Code 配置为在 RAM 中运行	8
2.2	将 Data 配置为存储在程序的静态存储区	9
3	GCC 配置中断代码执行在 RAM.....	10
3.1	将 Code 配置为在 RAM 中运行	10
3.2	将 Data 配置为存储在程序的静态存储区	11
4	IAR 配置中断代码执行在 RAM	12
4.1	将 Code 配置为在 RAM 中运行	12
4.2	将 Data 配置为存储在程序的静态存储区	13
5	程序调用 Flash Controller	14

图片列表

图 1-1: 中断函数调用关系	7
图 1-2: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1 执行在 RAM	7
图 1-3: A, B, B_1, C 执行在 RAM	7
图 2-1: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1 执行在 RAM	8
图 2-2: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1, gi16SinTable 执行在 RAM	9
图 3-1: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1 执行在 RAM	10
图 3-2: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1, gi16SinTable 执行在 RAM	11
图 4-1: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1 执行在 RAM	12
图 4-2: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1, gi16SinTable 执行在 RAM	13
图 5-1: Flash 存储器访问接口	14
图 5-2: 全部执行在 RAM	14

表格列表

未找到图形项目表。

SPIN TROL

版本历史

版本	日期	作者	状态	变更
A/0	2023-11-23	HangSu	Outdated	首次发布。
A/1	2023-11-23	C.Chai	Released	文档改名。

SPIN
TROL

术语或缩写

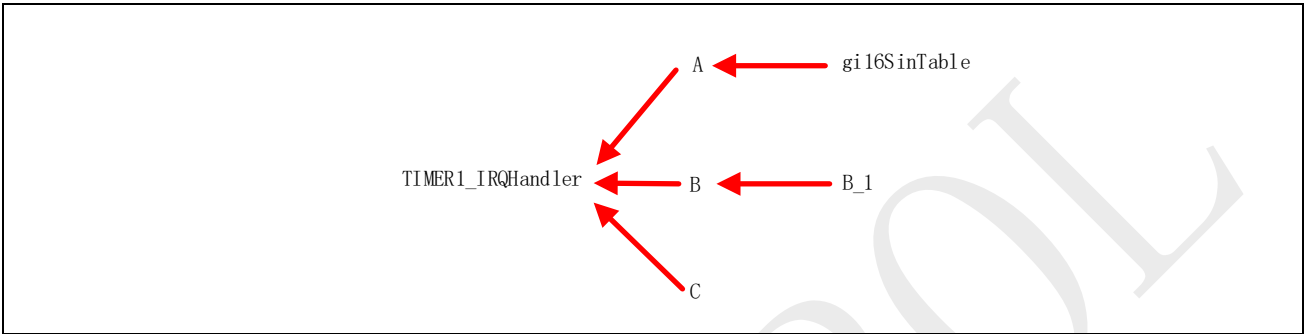
术语或缩写	描述

SPIN TROL

1 典型中断函数调用关系

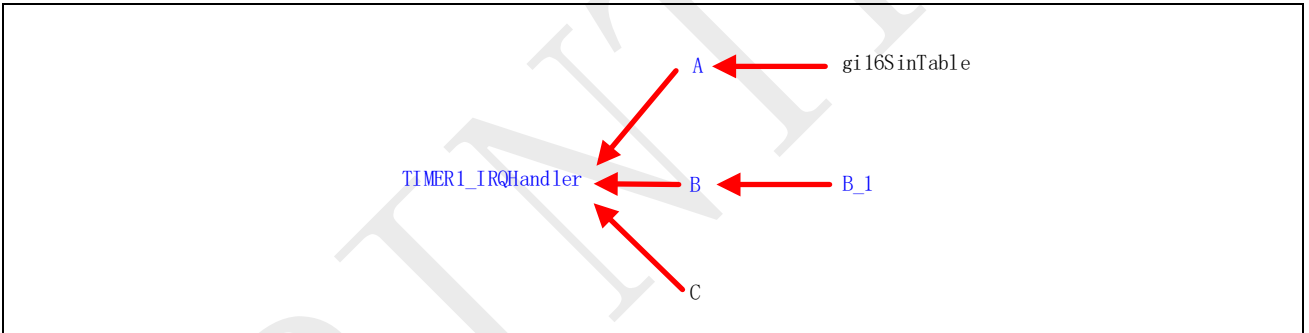
典型中断函数调用关系如图 1-1 所示。TIMER1_IRQHandler 中调用了函数 A，函数 B 和函数 C，在函数 A 中调用了 const 变量 gi16SinTable，在函数 B 中调用了子函数 B_1。

图 1-1: 中断函数调用关系



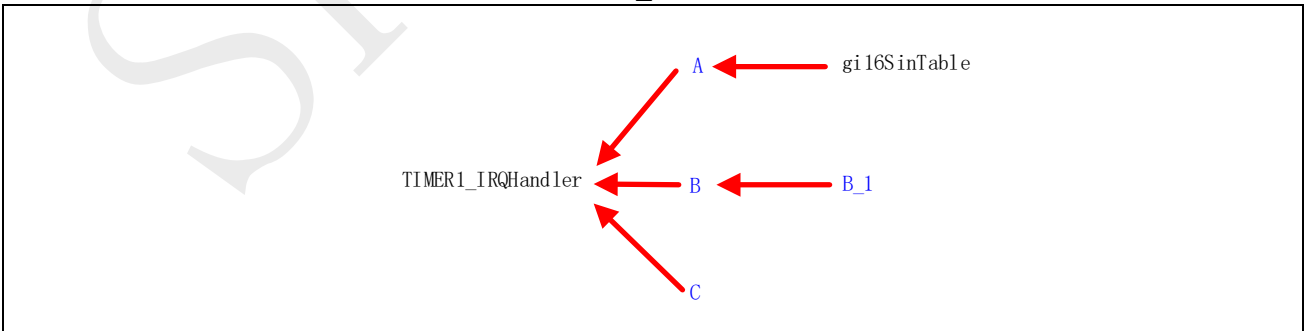
下面演示 TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1 执行在 RAM，如图 1-2 所示。

图 1-2: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1 执行在 RAM



也可以根据需要采用其他拓补结构，例如 A, B, B_1, C 执行在 RAM，如图 1-3 所示。

图 1-3: A, B, B_1, C 执行在 RAM



2 KEIL 配置中断代码执行在 RAM

2.1 将 Code 配置为在 RAM 中运行

首先，在 sct 文件中指定“RAMCODE”段的位置。

Project.sct

```
LR_IROM1 0x10000000 0x0000F000 { ; load region size_region
  ER_IROM1 0x10000000 0x0000F000 { ; load address = execution address
    *.o (RESET, +First)
    *(InRoot$$Sections)
    .ANY (+RO)
  }
  RW_IRAM1 0x1FFFC000 0x00003000 { ; RW data
    ; Must put all code refered in interrupt function into RAM
    *.o (RAMCODE)
    .ANY (+RW +ZI)
  }
}
```

其次，采用 `__attribute__((section("RAMCODE")))` 关键字标记所有希望放置在“RAMCODE”段的函数。

main.c

```
__attribute__((section("RAMCODE"))) void TIMER1_IRQHandler(void)
{
  i16Result = A(-16384);

  B(100, &i32_PWM_A, &i32_PWM_B, &i32_PWM_C);

  C(&i32_PWM);

  /* Clear the INT */
  TIMER_ClearInt(TIMER1);
}
```

func.h

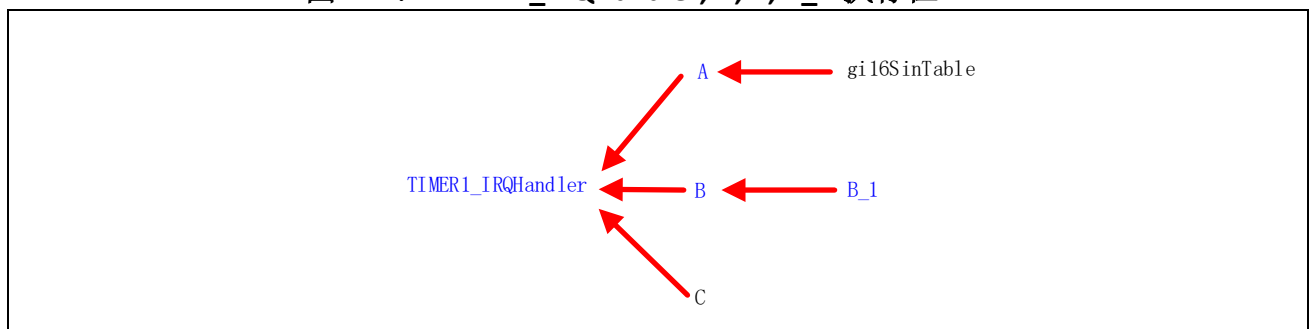
```
__attribute__((section("RAMCODE"))) int16_t A(int16_t i16Theta);

__attribute__((section("RAMCODE"))) void B(int32_t i32_PWM_Full_Scale, int32_t*
pi32_PWM_A, int32_t* pi32_PWM_B, int32_t* pi32_PWM_C);

__attribute__((section("RAMCODE"))) int16_t B_1(int16_t in, int16_t sat);
```

此时拓补结构如图 2-1 所示。

图 2-1: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1 执行在 RAM



2.2 将 Data 配置为存储在程序的静态存储区

ARMCC 编译器默认状态下对待 const 变量以及 static 变量的处理方式不同：

- const 变量会放置在只读存储区；
- static 变量会放置在静态存储区；

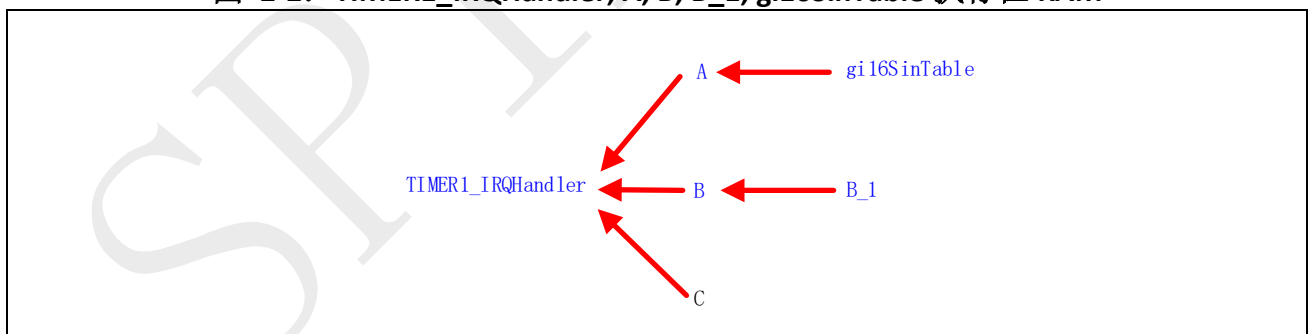
以上描述仅限于 ARMCC 默认状态下的行为，具体动作取决于编译器和编译器选项。

对于函数 A 中调用的 const 变量，编译器将其分配到 Flash 空间中。所以，若将程序代码放置在 RAM 之后发现还需进一步提升程序的执行效率，且 RAM 空间仍有富余，则可采用 static 关键字替代 const 关键字，从而将 gi16SinTable 存储在 RAM 的静态存储区。

```
func.c
static int16_t gi16SinTable[513] =
{
    0, 201, 402, 603, 804, 1005, 1206, 1407, 1608, 1809, 2009,
2210, 2410, 2611, 2811, 3012, //16
    3212, 3412, 3612, 3811, 4011, 4210, 4410, 4609, 4808, 5007, 5205,
5404, 5602, 5800, 5998, 6195, //32
    6393, 6590, 6786, 6983, 7179, 7375, 7571, 7767, 7962, 8157, 8351,
8545, 8739, 8933, 9126, 9319, //48
    .....
    6393, 6195, 5998, 5800, 5602, 5404, 5205, 5007, 4808, 4609, 4410,
4210, 4011, 3811, 3612, 3412, //496
    3212, 3012, 2811, 2611, 2410, 2210, 2009, 1809, 1608, 1407, 1206,
1005, 804, 603, 402, 201, //512
    0
};
```

此时拓补结构如图 2-2 所示。

图 2-2: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1, gi16SinTable 执行在 RAM



3 GCC 配置中断代码执行在 RAM

3.1 将 Code 配置为在 RAM 中运行

首先，GCC 在 Id 文件中指定“RAMCODE”段的位置。

```
project.ld
/* Initialized data sections goes into RAM, load LMA copy after code */
.data :
{
    . = ALIGN(4);
    _sdata = .;          /* create a global symbol at data start */
    *(.data)             /* .data sections */
    *(.data*)            /* .data* sections */
    KEEP (*(RAMCODE))
    . = ALIGN(4);
    _edata = .;         /* define a global symbol at data end */
} >RAM AT> FLASH
```

其次，采用 `__attribute__((section("RAMCODE")))` 关键字标记所有希望放置在“RAMCODE”段的函数。

```
main.c
__attribute__((section("RAMCODE"))) void TIMER1_IRQHandler(void)
{
    i16Result = A(-16384);

    B(100, &i32_PWM_A, &i32_PWM_B, &i32_PWM_C);

    C(&i32_PWM);

    /* Clear the INT */
    TIMER_ClearInt(TIMER1);
}
```

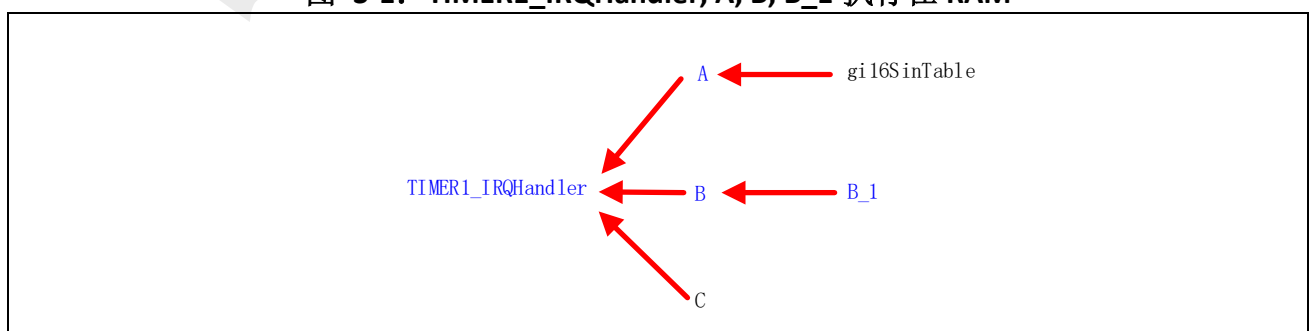
```
func.h
__attribute__((section("RAMCODE"))) int16_t A(int16_t i16Theta);

__attribute__((section("RAMCODE"))) void B(int32_t i32_PWM_Full_Scale, int32_t*
pi32_PWM_A, int32_t* pi32_PWM_B, int32_t* pi32_PWM_C);

__attribute__((section("RAMCODE"))) int16_t B_1(int16_t in, int16_t sat);
```

此时拓补结构如图 3-1 所示。

图 3-1: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1 执行在 RAM



3.2 将 Data 配置为存储在程序的静态存储区

GCC 编译器默认状态下对待 `const` 变量以及 `static` 变量的处理方式不同：

- `const` 变量会放置在只读存储区；
- `static` 变量会放置在静态存储区；

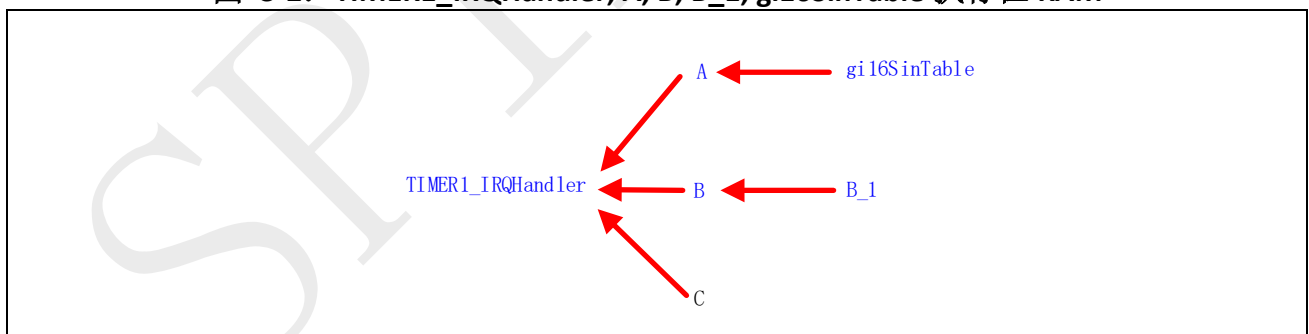
以上描述仅限于 ARMCC 默认状态下的行为，具体动作取决于编译器和编译器选项。

对于函数 A 中调用的 `const` 变量，编译器将其分配到 Flash 空间中。所以，若将程序代码放置在 RAM 之后发现还需进一步提升程序的执行效率，且 RAM 空间仍有富余，则可采用 `static` 关键字替代 `const` 关键字，从而将 `gi16SinTable` 存储在 RAM 的静态存储区。

```
func.c
static int16_t gi16SinTable[513] =
{
    0, 201, 402, 603, 804, 1005, 1206, 1407, 1608, 1809, 2009,
2210, 2410, 2611, 2811, 3012, //16
    3212, 3412, 3612, 3811, 4011, 4210, 4410, 4609, 4808, 5007, 5205,
5404, 5602, 5800, 5998, 6195, //32
    6393, 6590, 6786, 6983, 7179, 7375, 7571, 7767, 7962, 8157, 8351,
8545, 8739, 8933, 9126, 9319, //48
    .....
    6393, 6195, 5998, 5800, 5602, 5404, 5205, 5007, 4808, 4609, 4410,
4210, 4011, 3811, 3612, 3412, //496
    3212, 3012, 2811, 2611, 2410, 2210, 2009, 1809, 1608, 1407, 1206,
1005, 804, 603, 402, 201, //512
    0
};
```

此时拓补结构如图 3-2 所示。

图 3-2: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1, gi16SinTable 执行在 RAM



4 IAR 配置中断代码执行在 RAM

IAR 使用的是 IAR C/C++ 编译器，这个编译器将中断函数放置在 RAM 中执行的方法与之前描述的 ARMCC 以及 GCC 方法不同，需要特别注意。

4.1 将 Code 配置为在 RAM 中运行

采用 `__ramfunc` 关键字标记所有希望执行在 RAM 中的函数。

```
main.c
__ramfunc ((section("RAMCODE"))) void TIMER1_IRQHandler(void)
{
    i16Result = A(-16384);

    B(100, &i32_PWM_A, &i32_PWM_B, &i32_PWM_C);

    C(&i32_PWM);

    /* Clear the INT */
    TIMER_ClearInt(TIMER1);
}
```

```
func.h
__ramfunc ((section("RAMCODE"))) int16_t A(int16_t i16Theta);

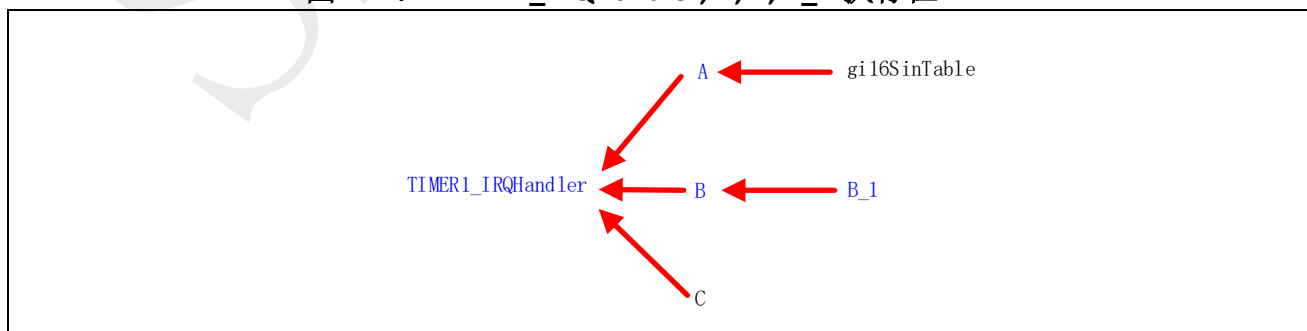
__ramfunc ((section("RAMCODE"))) void B(int32_t i32_PWM_Full_Scale, int32_t*
pi32_PWM_A, int32_t* pi32_PWM_B, int32_t* pi32_PWM_C);

__ramfunc ((section("RAMCODE"))) int16_t B_1(int16_t in, int16_t sat);
```

注意： 若 `TIMER1_IRQHandler` 标记为 `__ramfunc`，但是其子函数 `C` 没有标记为 `__ramfunc`，会伴有编译警告“Call to a non `__ramfunc` function (C) from within a `__ramfunc` function”。若程序执行效率已达到需求，可忽略该警告。

此时拓补结构如图 4-1 所示。

图 4-1: `TIMER1_IRQHandler`, `A`, `B`, `B_1` 执行在 RAM



4.2 将 Data 配置为存储在程序的静态存储区

IAR C/C++编译器默认状态下对待 const 变量以及 static 变量的处理方式不同：

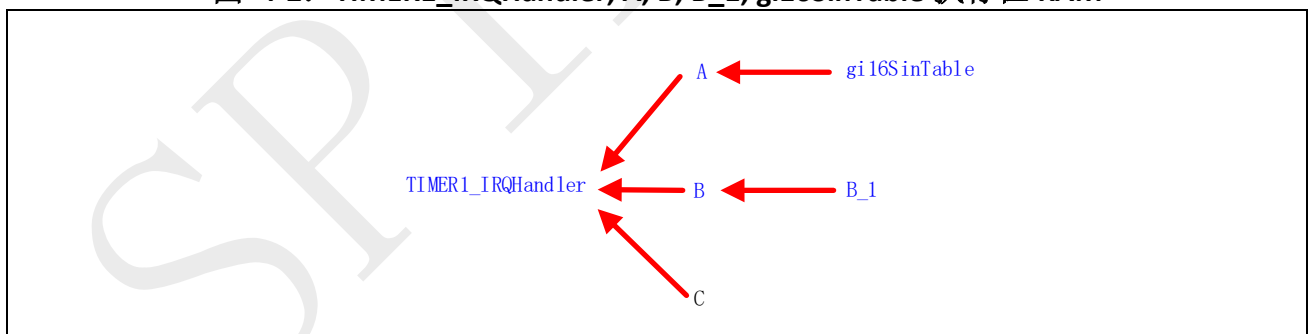
- const 变量会放置在只读存储区；
- static 变量会放置在静态存储区；

对于函数 A 中调用的 const 变量，编译器将其分配到 Flash 空间中，并伴有编译警告“Possible rom access (gi16SinTable) from within a __ramfunc function”。所以，若将程序代码放置在 RAM 之后发现还需进一步提升程序的执行效率，且 RAM 空间仍有富余，则可采用 static 关键字替代 const 关键字，从而将 gi16SinTable 存储在 RAM 的静态存储区。

```
func.c
static int16_t gi16SinTable[513] =
{
    0, 201, 402, 603, 804, 1005, 1206, 1407, 1608, 1809, 2009,
    2210, 2410, 2611, 2811, 3012, //16
    3212, 3412, 3612, 3811, 4011, 4210, 4410, 4609, 4808, 5007, 5205,
    5404, 5602, 5800, 5998, 6195, //32
    6393, 6590, 6786, 6983, 7179, 7375, 7571, 7767, 7962, 8157, 8351,
    8545, 8739, 8933, 9126, 9319, //48
    .....
    6393, 6195, 5998, 5800, 5602, 5404, 5205, 5007, 4808, 4609, 4410,
    4210, 4011, 3811, 3612, 3412, //496
    3212, 3012, 2811, 2611, 2410, 2210, 2009, 1809, 1608, 1407, 1206,
    1005, 804, 603, 402, 201, //512
    0
};
```

此时拓补结构如图 4-2 所示。

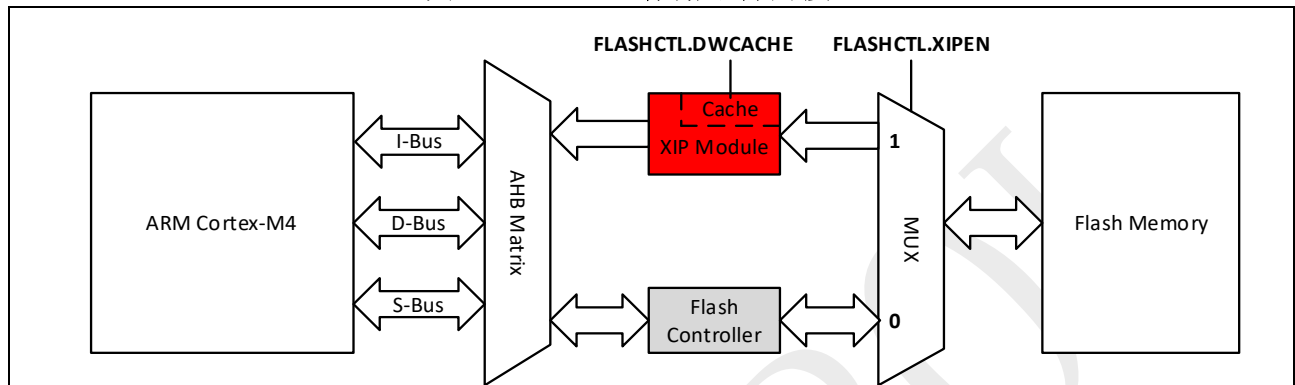
图 4-2: TIMER1_IRQHandler, A, B, B_1, gi16SinTable 执行在 RAM



5 程序调用 Flash Controller

当调用 ROM 中的 Flash 驱动库（pHwLIB->XXX 函数）时，这些函数执行期间会关闭 Main Flash XIP，此时当中断来临，CPU 无法通过 XIP 访问 Main Flash 中 Code 或 Data，从而造成异常，如图 5-1 所示。

图 5-1: Flash 存储器访问接口



如果此时仍要响应所有中断，需要把中断向量表、TIMER1_IRQHandler、A、B、B_1、C、gi16SinTable 都放到 RAM 的存储区。

此时拓补结构如图 5-2 所示。

图 5-2: 全部执行在 RAM

