

# **Исследование избыточного сохранения регистров при вызове подпрограммы обработчика прерывания (MIK32)**

Киндеркнехт Виктор, 30 апреля 2025

## Оглавление

Введение.....	3
Дизассемблирование raw_trap_handler (код из примера).....	4
Использование в качестве функции обработчика прерываний raw_trap_handler с атрибутом interrupt.....	5
Дизассемблирование raw_trap_handler (модифицированный код).....	5
Использование raw_trap_handler без атрибута interrupt.....	7
Дизассемблирование raw_trap_handler без атрибута interrupt.....	8
Различия в инструкциях RET и MRET.....	9
Сохранение регистров при обработке прерывания.....	9
Вывод.....	10

## Введение

В исследовании рассматривается пример HAL\_Blink\_IRQ с официального репозитория mik32-examples на GitFlic (<https://gitflic.ru/project/mikron-mik32/mik32-examples>).

Данный пример раз в определенный промежуток времени изменяет состояние вывода PORT2\_5, который должен быть соединен пользователем с выводом PORT2\_6. По нарастающему фронту на PORT2\_6 вызывается прерывание GPIO, в котором изменяется флаг. В основном же цикле программы, состояние GPIO, управляющих индикаторными светодиодами, меняется сообразно состоянию флага. Таким образом, метрикой корректности работы программы служит факт мигания светодиодов.

Далее приложен исходный код обработчика прерывания из примера.

```
void trap_handler()
{
    if (EPIC_CHECK_GPIO_IRQ())
    {
        if (HAL_GPIO_LineInterruptState(GPIO_LINE_2))
        {
            flag = !flag;
        }
        HAL_GPIO_ClearInterrupts();
    }
    /* Сброс прерываний */
    HAL_EPIC_Clear(0xFFFFFFFF);
}
```

Обработка прерываний в MIK32 в настоящее время (30.04.2025) ведется следующим образом:

1. Процессор переходит на вектор MTVEC (0xC0)
2. С вектора MTVEC выполняется переход к подпрограмме raw\_trap\_handler, расположенной в секции .trap\_text
3. В подпрограмме raw\_trap\_handler выполняется загрузка в стек всех 32 регистров общего назначения, затем выполняется переход к выполнению функции пользовательской обработки прерывания trap\_handler
4. По возврату из trap\_handler, содержимое РОН выгружается из стека, затем выполняется возврат к прерванной программе.

Цель: исследовать возможности оптимизации скорости обработки прерывания.

## Дизассемблирование raw\_trap\_handler (код из примера)

```
020000c4 <raw_trap_handler>:

raw_trap_handler:
    // Save registers
    addi    sp, sp, -(EXCEPTION_STACK_SPACE)
20000c4:    f8410113          add    sp,sp,-124 # 2003f84 <__global_pointer$
+0x364c>
    .irp index, EXCEPTION_SAVED_REGISTERS
        sw    x\index, 4*(index-1)(sp)
20000c8:    c006              sw     ra,0(sp)
20000ca:    c20a              sw     sp,4(sp)
20000cc:    c40e              sw     gp,8(sp)
20000ce:    c612              sw     tp,12(sp)
20000d0:    c816              sw     t0,16(sp)
20000d2:    ca1a              sw     t1,20(sp)
20000d4:    cc1e              sw     t2,24(sp)
20000d6:    ce22              sw     s0,28(sp)
20000d8:    d026              sw     s1,32(sp)
20000da:    d22a              sw     a0,36(sp)
20000dc:    d42e              sw     a1,40(sp)
20000de:    d632              sw     a2,44(sp)
20000e0:    d836              sw     a3,48(sp)
20000e2:    da3a              sw     a4,52(sp)
20000e4:    dc3e              sw     a5,56(sp)
20000e6:    de42              sw     a6,60(sp)
20000e8:    c0c6              sw     a7,64(sp)
20000ea:    c2ca              sw     s2,68(sp)
20000ec:    c4ce              sw     s3,72(sp)
20000ee:    c6d2              sw     s4,76(sp)
20000f0:    c8d6              sw     s5,80(sp)
20000f2:    cada              sw     s6,84(sp)
20000f4:    ccde              sw     s7,88(sp)
20000f6:    cee2              sw     s8,92(sp)
20000f8:    d0e6              sw     s9,96(sp)
20000fa:    d2ea              sw     s10,100(sp)
20000fc:    d4ee              sw     s11,104(sp)
20000fe:    d6f2              sw     t3,108(sp)
2000100:    d8f6              sw     t4,112(sp)
2000102:    dafa              sw     t5,116(sp)
2000104:    dcfe              sw     t6,120(sp)
    .endr

    // Call handler
    la      ra, trap_handler
2000106:    ff000097          auipc  ra,0xff000
200010a:    23008093          add    ra,ra,560 # 1000336 <trap_handler>
    jalr    ra
200010e:    9082              jalr   ra

    // restore registers
    .irp index, EXCEPTION_SAVED_REGISTERS
        lw     x\index, 4*(index-1)(sp)
<...>
    .endr
    addi    sp, sp, EXCEPTION_STACK_SPACE
200014e:    07c10113          add    sp,sp,124
    mret
2000152:    30200073          mret
```

Как видно из листинга, подпрограмма `raw_trap_handler` по-умолчанию сохраняет содержимое всех РОН процессора, что отнимает много времени при вызове прерывания.

### **Использование в качестве функции обработчика прерываний `raw_trap_handler` с атрибутом `interrupt`**

Был выполнен тест, заключающийся в использовании в качестве обработчика прерывания не `trap_handler`, но подпрограммы `raw_trap_handler`, помеченной атрибутом `interrupt`.

Был использован дефайн `INT_ATTR` из `mik32_hal.h`

```
#define INT_ATTR __attribute__((noinline, interrupt, section(".trap_text")))
```

Таким образом, код обработчика прерывания стал выглядеть:

```

void INT_ATTR raw_trap_handler()
{
    if (EPIC_CHECK_GPIO_IRQ())
    {
        if (HAL_GPIO_LineInterruptState(GPIO_LINE_2))
        {
            flag = !flag;
        }
        HAL_GPIO_ClearInterrupts();
    }
    /* Сброс прерываний */
    HAL_EPIC_Clear(0xFFFFFFFF);
}

```

### Дизассемблирование raw\_trap\_handler (модифицированный код)

```

void INT_ATTR raw_trap_handler()
{
2000158: 7139          add    sp,sp,-64
200015a: ce3a          sw     a4,28(sp)
    if (EPIC_CHECK_GPIO_IRQ())
200015c: 00050737      lui    a4,0x50
{
2000160: cc3e          sw     a5,24(sp)
    if (EPIC_CHECK_GPIO_IRQ())
2000162: 42072783      lw     a5,1056(a4) # 50420 <__stack_size+0x50020>
{
2000166: de06          sw     ra,60(sp)
2000168: dc16          sw     t0,56(sp)
200016a: da1a          sw     t1,52(sp)
200016c: d81e          sw     t2,48(sp)
200016e: d62a          sw     a0,44(sp)
2000170: d42e          sw     a1,40(sp)
2000172: d232          sw     a2,36(sp)
2000174: d036          sw     a3,32(sp)
2000176: ca42          sw     a6,20(sp)
2000178: c846          sw     a7,16(sp)
200017a: c672          sw     t3,12(sp)
200017c: c476          sw     t4,8(sp)
200017e: c27a          sw     t5,4(sp)
2000180: c07e          sw     t6,0(sp)
}
}
}

```

```

        if (EPIC_CHECK_GPIO_IRQ())
2000182:    0207f793          and    a5,a5,32
2000186:    eb8d              bnez   a5,20001b8 <raw_trap_handler+0x60>
/* Returns:
 * void.
 */
static inline __attribute__((always_inline)) void HAL_EPIC_Clear(uint32_t
InterruptMask)
{
    EPIC->CLEAR = InterruptMask;
2000188:    000507b7          lui    a5,0x50
200018c:    577d              li     a4,-1
200018e:    40e7ac23          sw     a4,1048(a5) # 50418 <__stack_size+0x50018>
    }
    HAL_GPIO_ClearInterrupts();
}
/* Сброс прерываний */
HAL_EPIC_Clear(0xFFFFFFFF);
2000192:    50f2              lw     ra,60(sp)
2000194:    52e2              lw     t0,56(sp)
2000196:    5352              lw     t1,52(sp)
2000198:    53c2              lw     t2,48(sp)
200019a:    5532              lw     a0,44(sp)
200019c:    55a2              lw     a1,40(sp)
200019e:    5612              lw     a2,36(sp)
20001a0:    5682              lw     a3,32(sp)
20001a2:    4772              lw     a4,28(sp)
20001a4:    47e2              lw     a5,24(sp)
20001a6:    4852              lw     a6,20(sp)
20001a8:    48c2              lw     a7,16(sp)
20001aa:    4e32              lw     t3,12(sp)
20001ac:    4ea2              lw     t4,8(sp)
20001ae:    4f12              lw     t5,4(sp)
20001b0:    4f82              lw     t6,0(sp)
20001b2:    6121              add    sp,sp,64
20001b4:    30200073          mret
    if (HAL_GPIO_LineInterruptState(GPIO_LINE_2))
20001b8:    02000513          li     a0,32
20001bc:    ff000097          auipc  ra,0xff000
20001c0:    44e080e7          jalr   1102(ra) # 100060a
<HAL_GPIO_LineInterruptState>
20001c4:    c519              beqz   a0,20001d2 <raw_trap_handler+0x7a>
    flag = !flag;
20001c6:    8201a783          lw     a5,-2016(gp) # 20001dc <flag>
20001ca:    0017b793          seqz   a5,a5
20001ce:    82f1a023          sw     a5,-2016(gp) # 20001dc <flag>
    HAL_GPIO_ClearInterrupts();
20001d2:    ff000097          auipc  ra,0xff000
20001d6:    452080e7          jalr   1106(ra) # 1000624 <HAL_GPIO_ClearInterrupts>
20001da:    b77d              j      2000188 <raw_trap_handler+0x30>

```

Как видно из ассемблерного кода, компилятор при входе в подпрограмму, помеченную атрибутом interrupt, сперва выделяет область стека для сохранения данных регистров (выделено желтым).

Далее, перед загрузкой новых данных в регистр a4 компилятор сохраняет его значение в выделенной области стека (помечено персиковым).

После сохраняет содержимое всех необходимых регистров в стек, а перед возвратом из обработчика прерывания выгружает значения из стека (помечено зеленым).

Также следует отметить, что для возврата используется инструкция `mret` вместо стандартной `ret`.

Код примера с измененным обработчиком прерываний, как было выяснено в ходе теста, работает корректно.

### Использование `raw_trap_handler` без атрибута `interrupt`

Ради теста была проведена проверка работоспособности программы, использующей в качестве обработчика прерываний `raw_trap_handler` без атрибута `interrupt`. Код стал выглядеть так:

```
void __attribute__((noinline, section(".trap_text"))) raw_trap_handler()
{
    if (EPIC_CHECK_GPIO_IRQ())
    {
        if (HAL_GPIO_LineInterruptState(GPIO_LINE_2))
        {
            flag = !flag;
        }
        HAL_GPIO_ClearInterrupts();
    }
    /* Сброс прерываний */
    HAL_EPIC_Clear(0xFFFFFFFF);
}
```

Код с таким обработчиком прерывания работать не стал.



## Дизассемблирование raw\_trap\_handler без атрибута interrupt

```
void __attribute__((noinline, section(".trap_text"))) raw_trap_handler()
{
    if (EPIC_CHECK_GPIO_IRQ())
2000158: 00050737      lui    a4,0x50
200015c: 42072783      lw     a5,1056(a4) # 50420 <__stack_size+0x50020>
2000160: 0207f793      and    a5,a5,32
2000164: e799         bnez   a5,2000172 <raw_trap_handler+0x1a>
    * Returns:
    * void.
    */
static inline __attribute__((always_inline)) void HAL_EPIC_Clear(uint32_t
InterruptMask)
{
    EPIC->CLEAR = InterruptMask;
2000166: 000507b7      lui    a5,0x50
200016a: 577d         li     a4,-1
200016c: 40e7ac23      sw     a4,1048(a5) # 50418 <__stack_size+0x50018>
2000170: 8082         ret
{
2000172: 1141         add    sp,sp,-16
    {
        if (HAL_GPIO_LineInterruptState(GPIO_LINE_2))
2000174: 02000513      li     a0,32
    {
2000178: c606         sw     ra,12(sp)
        if (HAL_GPIO_LineInterruptState(GPIO_LINE_2))
200017a: ff000097      auipc  ra,0xff000
200017e: 45c080e7      jalr   1116(ra) # 10005d6
<HAL_GPIO_LineInterruptState>
2000182: c519         beqz   a0,2000190 <raw_trap_handler+0x38>
        {
            flag = !flag;
2000184: 8201a783      lw     a5,-2016(gp) # 20001a8 <flag>
2000188: 0017b793      seqz   a5,a5
200018c: 82f1a023      sw     a5,-2016(gp) # 20001a8 <flag>
        }
        HAL_GPIO_ClearInterrupts();
2000190: ff000097      auipc  ra,0xff000
2000194: 460080e7      jalr   1120(ra) # 10005f0 <HAL_GPIO_ClearInterrupts>
    }
    /* Сброс прерываний */
    HAL_EPIC_Clear(0xFFFFFFFF);
2000198: 40b2         lw     ra,12(sp)
200019a: 000507b7      lui    a5,0x50
200019e: 577d         li     a4,-1
20001a0: 40e7ac23      sw     a4,1048(a5) # 50418 <__stack_size+0x50018>
20001a4: 0141         add    sp,sp,16
20001a6: 8082         ret
```

Листинг, получившись заметно меньше по длине, уже не содержит участков кода для сохранения большого количества регистров общего назначения. Для возврата используется обычная инструкция ret. Также, рассматривая вход в подпрограмму, можно заметить, что компилятор не сохраняет содержимое регистра a4 перед загрузкой в него нового значения.

## Различия в инструкциях RET и MRET

При входе в прерывание trap процессор сохраняет адрес возврата не в регистре x1 и не в стеке, как обычно, а в специальном регистре MEPC, описанном в документе [The RISC-V Instruction Set Manual Volume II: Privileged Architecture Version 1.10](https://riscv.org/wp-content/uploads/2024/12/riscv-calling.pdf). Псевдоинструкция RET раскрывается как JALR x0,0(ra), где ra – регистр, содержащий адрес возврата. Она задает регистру-указателю адреса значение регистра ra. Инструкция же MRET задает регистру-указателю адреса значение MEPC. Таким образом, для выхода из подпрограммы обработчика прерывания trap следует использовать именно MRET.

## Сохранение регистров при обработке прерывания

Register	ABI Name	Description	Saver
x0	zero	Hard-wired zero	—
x1	ra	Return address	Caller
x2	sp	Stack pointer	Callee
x3	gp	Global pointer	—
x4	tp	Thread pointer	—
x5–7	t0–2	Temporaries	Caller
x8	s0/fp	Saved register/frame pointer	Callee
x9	s1	Saved register	Callee
x10–11	a0–1	Function arguments/return values	Caller
x12–17	a2–7	Function arguments	Caller
x18–27	s2–11	Saved registers	Callee
x28–31	t3–6	Temporaries	Caller
f0–7	ft0–7	FP temporaries	Caller
f8–9	fs0–1	FP saved registers	Callee
f10–11	fa0–1	FP arguments/return values	Caller
f12–17	fa2–7	FP arguments	Caller
f18–27	fs2–11	FP saved registers	Callee
f28–31	ft8–11	FP temporaries	Caller

Данная картинка взята из документа, посвященному описанию вызова подпрограмм в RISC-V (<https://riscv.org/wp-content/uploads/2024/12/riscv-calling.pdf>). Здесь: Caller – вызывающая подпрограмма; Callee – вызываемая подпрограмма (функция).

Как можно видеть, содержимое temporary-регистров t0-t6, а также регистров аргументов a0-a7 в случае нормального вызова подпрограммы сохраняются вызывающим. Однако как можно видеть из листинга обработчика прерываний с использованием raw\_trap\_handler с атрибутом interrupt, значения всех используемых регистров, даже тех, которые должен сохранять вызывающий в случае стандартного вызова подпрограммы, сохраняются при вызове прерывания. Напротив, такого не наблюдается, если обработчик прерывания не помечен атрибутом interrupt.

## Вывод

Скорость обработки прерываний можно существенно увеличить, если в качестве функции обработчика прерывания использовать `raw_trap_handler` с атрибутом `interrupt`. Ввиду того, что `raw_trap_handler`, согласно linker-скрипту, должен лежать в секции `.trap_text`, данная функция должна быть помечена также атрибутом `section(“trap_text”)`. Для удобства использования рекомендуется пользоваться готовым макросом `INT_ATTR` из `mik32_hal.h`.

При использовании `raw_trap_handler` с макросом `INT_ATTR` компилятор сам сохраняет все используемые им регистры, соответственно, нужда в принудительном сохранении всех РОН отпадает.