# МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ «КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ ІМЕНІ ІГОРЯ СИКОРСЬКОГО»

# КАФЕДРА КОНСТРУЮВАННЯ ЕЛЕКТРОННО-ОБЧИСЛЮВАЛЬНОЇ АПАРАТУРИ

#### **3BIT**

з лабораторної робіти № 5 по курсу «Обчислювальні та МП засоби в PEA-2»

Виконав: студент гр. ДК-82 Дмитрук О.О.

Перевірив: ст. викладач Бондаренко Н.О.

#### Завдання

1. Реалізувати секундомір, з 3-ма кнопками, які відповідають за скидання секундоміру, старт та стоп його лічби. Використовувати переривання та системний таймер SysTick. Використовувати бібліотеку CMSIS.

#### Теоретична частина

#### 1. Interrupts (переривання)

Переривання - використання спеціального блоку в МСU, який виявляє певну подію (натискання кнопки, закінчення заданого інтервалу часу, отримання повідомлення з комунікаційного порту, т. і.) та запускає у відповідну підпрограму **ISR** (*Interrupt Service Routine*)

Переваги переривань це:

Ефективність - код виконується лише тоді, коли це необхідно.

Швидкість - апаратний механізм виявлення події і запуску реакції

Різниця між перериванням та подією наступна:

**Event** — це апаратна подія в MCU, у внутрішньої периферії або у зовнішньому пристрою.

Подія може викликати переривання, або просто підняти прапорець, розбудити процесор, запустити яку-небудь периферію.

**Interrupt** - *Переривання /Виключення*- це **сигнал**, по якому процесор "дізнається" про вчинення асинхронної (*asynchronous*) або синхронної (*synchronous*) події (*Event*). При цьому виконання поточної послідовності команд (програми) припиняється (переривається), а замість неї починає виконуватися інша послідовність, яка відповідає даному перериванню (події).

Переривання поділяють на синхронні та асинхронні.

Переривання можна маскувати (забороняти проходити сигналу). Також  $\epsilon$  переривання які не маскуються (NMI) .

Всього в STM32 255 переривань та виключень. Кожне переривання має свій порядковий номер в таблиці векторів переривань. Перші 16 переривань — системні, а починаючи з номеру 16 — зовнішні. По суті таблиця містить в собі мітки на певні підпрограми, які реалізуються розробником, по яким виконується перехід при виконанні переривання.

Щоб написати підпрограму обробки переривання, потрібно правильно визначити назву функції. Назви можна найти в стартап файлі, який ми підключаємо при підключенні бібліотеки CMSIS.

```
KIC WKUP IKQHANGIER
                                                                   ; KIC wakeup through the EXII line
                              FLASH_IRQHandler
83
                     DCD
                                                                   : FLASH
84
                     DCD
                              RCC IRQHandler
                                                                   ; RCC
                              EXTIO IRQHandler
                                                                   : EXTI Line0
                              EXTI1_IRQHandler
EXTI2_IRQHandler
                                                                   : EXTI Linel
86
                     DCD
                                                                   : EXTI Line2
87
                     DCD
                              EXTI3 IRQHandler
                                                                  ; EXTI Line3
                              EXTI4_IRQHandler
89
                     DCD
                                                                  ; EXTI Line4
                                                                   ; DMA1 Stream 0
90
                     DCD
                              DMA1_Stream0_IRQHandler
                              DMA1 Streaml IRQHandler
                                                                   ; DMA1 Stream 1
```

Рис.1. приклад визначених імен функцій обробників переривань.

Обробники переривань поділяються на згруповані та незгруповані.

незгрупований обробник переривань відповідає за власне Що переривання. рахунок згрупованих, на наприклад EXTI15\_10\_IRQHandler, такі обробники будуть виконувати обробку, при виконані хоча б одного переривання по лінії (ЕХТІ10-15), тобто якщо хоча 1-не 6-ти переривань виконається, буде TO виконане EXTI15\_10\_IRQHandler.

Для того щоб ініціалізувати переривання, потрібно виконати наступне.

- 1. Включити тактування переривань.
- 2. Виконати налаштування мультиплексорів, в регістрі EXTICR, які відповідають за вибірку GPIO пінів, сигнал з яких буде зчитуватись.
- 3. Розмаскувати переривання, регістр IMR

- 4. Налаштувати, на який фронт буде генеруватись переривання, якщо на зростання то це регістр RTSR, якщо спадання, то регістр FTSR.
- 5. Налаштувати пріоритет переривань, в системі NVIC.
- 6. Очистити біти черги (Pending) в NVIC.
- 7. Активувати переривання в NVIC

Загалом це вся процедура по налаштуванню переривань. Також варто памятати, що при налаштуванні пріоритетності, якщо під час виконання низькопріоритетного переривання, виконається високопріоритетне переривання, то система буде чекати поки завершиться низькопріор. а тоді вже дасть високопріоритет. перериванню обробитись.

Всю інформацію, про налаштування регістрів можна найти в reference manual-i.

## 2. Таймери в STM32

Таймер - це лічильник, що працює не залежно від процесору.

# Функції таймерів:

Вимірювання тривалості (або) періоду імпульсів

Підтримка Енкодерів

Формування періодичних переривань, DMA-запитів

Генерування періодичних послідовностей імпульсів

Генерування ШІМ сигналів

Формування поодиноких імпульсів різної тривалості

Всього  $\epsilon$  15 таймерів в stm32f401RE. Вони поділяються на :

**Базові (16-бітні)** - відраховують інтервали часу і генерують переривання при досягненні заданого значення - підтримують DAC, формують запити DMA.

**Таймери заг. призначення (16/32 бітні)** - мають усі можливості базових таймерів здатні формувати ШИМ (РWМ) сигнали, рахувати імпульси на певних входах, підтримувати енкодери датчики Холла, декілька таймерів можна сінхронизувати між собою.

**Таймери з розвиненим управлінням** - виконують всі функції менш розвинутих таймерів підтримують управління трифазним електроприводом

**Системний таймер (Systick)** – 24-бітний таймер, який є складовою частиною ядра Cortex-M4

Таймери можуть рахувати в 3-х режимах:

Up-counting — рахунок вверх. При досягненні певного значення, яке міститься в регістрі ARR, виконується переривання виконання події, і по наступному актив. фронту такт. сигналу виконується обнулення лічильника, рахунок починається з початку.

Down-counting — рахунок вниз. При обнулені лічильника виконується переривання виконання події, і по наступному фронту такт. сигналу виконується перезагрузка лічильника значенням регістру ARR.

Center-aligned-counting — Виконується рахунок вверх до певного значення, після рахунок вниз до нуля, і після досягнення нуля лічильником, виконується переривання.

### Лічильники тактуються наступним чином:

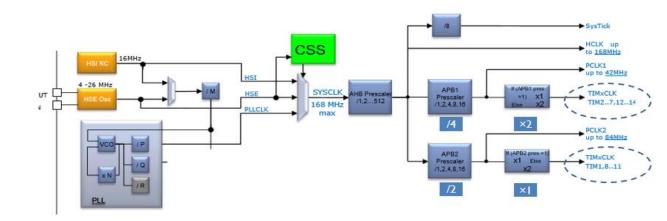


Рис.2. тактування таймерів

Розглянемо налаштування системного таймеру, так як ми будемо його використовувати.

Сист. таймер має наступні регістри для його налаштування:

- 1. **SysTick->CTRL** = **0**; SysTick Control and Status Register. В цьому полі відбувається скидання налаштувань системного таймеру SysTick.
- 2. **SysTick->LOAD** SysTick Reload Value Register. В цьому полі відбувається налаштування регістру перезавантаження (Reload Value Register). Відбувається завантаження необхідного числа затримки.
- 3. **SysTick->VAL = 0**; SysTick Current Value Register. В цьому полі відбувається завантаження поточного значення, з якого буде починатися рахунок таймера. Якщо SysTick->VAL = 0, то значення завантажується з регістра SysTick->LOAD, в іншому разі, поточне значення регістра залишиться незмінним.

## 4. SysTick->CTRL=

# SysTick\_CTRL\_CLKSOURCE\_Msk | SysTick\_CTRL\_TICKINT\_Msk | SysTick\_CTRL\_ENABLE\_Msk;

Тут відбувається налаштування 3-х бітів: **Біт SysTick\_CTRL\_ENABLE\_Msk** Він є бітом дозволу на рахунок для таймера. Якщо SysTick\_CTRL\_ENABLE\_Msk = 1, то таймер може рахувати. Тоді ж він автоматично завантажує свої регістри рахунку значеннями з регістру LOAD - регістр попереднього завантаження, з якого таймер бере значення для перезавантаження при обнуленні. В цей регістр можна завантажити необхідне число затримки (до 24 біт)).

Якщо SysTick\_CTRL\_ENABLE\_Msk = 0, тоді - не може рахувати.

2. **Біт SysTick\_CTRL\_TICKINT\_Msk.** Цей біт  $\epsilon$  бітом дозволу переривань. Переривання буде генеруватися тоді, коли лічильник таймера порахує до «0». Тоді в обробнику переривань починається їх обробка. Для обробки переривань в коді програми необхідно визначити обробник переривань з ім'ям SysTick Handler().

Якщо SysTick\_CTRL\_TICKINT\_Msk = 1, то переривання таймера буде відбуватися при його обнуленні.

3. **Біт SysTick\_CTRL\_CLKSOURCE\_Msk**. Цей біт визначає джерело тактів.

Якщо SysTick\_CTRL\_CLKSOURCE\_Msk = 0, то тактування відбувається за допомогою зовнішнього еталонного генератора.

Якщо SysTick\_CTRL\_CLKSOURCE\_Msk = 1, то тактування відбувається з частоти процесора.

Розглянувши необхідну теорію можемо перейти до реалізації секундоміру.

## Виконання роботи

Розпочнемо з ініціалізації портів GPIO, функція init\_gpio() (рис.3.)

```
3 ⊟void init gpio () {
        // ports B and C clock enable
 5
       RCC->AHBIENR |= RCC AHBIENR GPIOBEN | RCC AHBIENR GPIOCEN;
 6
 7
        // configure pin C(0-3) to input (mode bits = 00)
        GPIOC->MODER &= ~(GPIO MODER MODEO 0|GPIO MODER MODEO 1);
 8
9
       GPIOC->MODER &= ~ (GPIO MODER MODEL 0 | GPIO MODER MODEL 1);
10
11
12
        GPIOC->MODER &= ~(GPIO MODER MODE2 0|GPIO MODER MODE2 1);
13
14
        GPIOC->MODER &= ~ (GPIO MODER MODE3 0|GPIO MODER MODE3 1);
15
16
        // configure pin B(0-8) to output (mode bits = 01)
17
        GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODEO 0;
18
        GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE0 1;
19
       GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODE1 0;
20
        GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE1 1;
21
22
       GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODE2 0;
23
       GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE2 1;
24
25
       GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODE3 0;
26
27
       GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE3 1;
28
29
       GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODE4 0;
30
       GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE4 1;
31
32
       GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODE5 0;
       GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE5 1;
33
34
       GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODE6 0;
35
       GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE6 1;
37
       GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODE7 0;
38
39
       GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE7 1;
40
       GPIOB->MODER |= GPIO MODER MODE8 0;
41
        GPIOB->MODER &= ~GPIO MODER MODE8 1;
42
43
    }
```

Рис.3. Функція налаштування GPIO

До пінів 0-3 порту С будуть підключені кнопки. До пінів 0-8 порту В підключений 2-розряд. семисигментний індикатор та 2 транзистори, які будуть керувати динамічною індикацією індикаторів.

Вмикаємо тактування портів В та С (5 сточка коду)

Налаштовуємо на вхід піни 0-3 порта С (7-14 сточки)

Налаштовуємо на вихід піни 0-8 порта В (16-42 строчки)

Всі вище розглянуті регістри не потрібно пояснювати, так як ми працювали з ними в попередніх лаб. роботах.

Перейдемо до функції налаштування системного таймеру init\_systick() (рис.4.)

Рис.4. функція налаштування таймеру

Виконуємо обнулення регістру конфігурації (строчка 92)

Загружаємо в регістр LOAD константу, яка містить значення 16-мільйоннів - 1 (тактування сист. тайм. виконується внутрішнім генератором, з частотою 16 мгц, тому потрібно поділити цю частоту, щоб отримати сигнал 1 герц) (строчка 95)

Завантажуємо в регістр VAL (лічильник) нуль, для того щоб по наступному актив. фронту почалась лічба. (строчка 98)

Встановлюємо певні біти в регістрі CTRL, щоб налаштувати таймер (строчка 100). За що дані біти відповідають, згадано вище.

Перейдемо до функції налаштування переривань irq0\_3\_enable() (рис.5.)

```
45 -void irq0 3 enable () {
       // SYSCFGREG clock enable
47
       RCC->APB2ENR |= RCC APB2ENR SYSCFGEN;
48
49
        // make PC(0-3) as IRQ interrupt source
50
        SYSCFG->EXTICR[0] |= SYSCFG EXTICR1 EXTIO PC;
        SYSCFG->EXTICR[0] |= SYSCFG_EXTICR1_EXTI1_PC;
51
       SYSCFG->EXTICR[0] |= SYSCFG EXTICR1 EXTI2 PC;
52
53
       SYSCFG->EXTICR[0] |= SYSCFG EXTICR1 EXTI3 PC;
54
55
        // enable (0-3) interrupt (it is about mask)
        EXTI->IMR |= EXTI IMR IM0;
56
57
        EXTI->IMR |= EXTI_IMR_IM1;
58
       EXTI->IMR |= EXTI IMR IM2;
59
       EXTI->IMR |= EXTI IMR IM3;
60
61
        // use positive front (Rising trigger)
       EXTI->RTSR |= EXTI RTSR TR0;
62
        EXTI->RTSR |= EXTI RTSR TR1;
63
64
        EXTI->RTSR |= EXTI RTSR TR2;
65
       EXTI->RTSR |= EXTI RTSR TR3;
66
67
       /* NVIC(Nested Vectored Interrupt Controller) */
68
        // set priorities
69
       NVIC SetPriority(EXTIO IRQn,0); // set highest priority
70
        NVIC SetPriority(EXTI1 IRQn,1);
71
        NVIC_SetPriority(EXTI2_IRQn,2);
72
        NVIC_SetPriority(EXTI3 IRQn,3);
73
74
        // clear pendings
75
        NVIC ClearPendingIRQ(EXTI0 IRQn);
76
        NVIC ClearPendingIRQ(EXTI1 IRQn);
77
        NVIC ClearPendingIRQ(EXTI2 IRQn);
78
        NVIC ClearPendingIRQ(EXTI3 IRQn);
79
80
        // enable interrupts
81
        NVIC EnableIRQ(EXTIO IRQn);
82
       NVIC EnableIRQ(EXTI1 IRQn);
       NVIC EnableIRQ(EXTI2 IRQn);
83
84
        NVIC_EnableIRQ(EXTI3_IRQn);
85
        // enable all interrupts (CMSIS function)
86
87
        __enable_irq();
88 }
```

Рис.5. функція налаштування переривань

Порядок налаштування згадано вище в теоретичних відомостях.

Включимо тактування переривань (строчка 47).

Виконаємо налаштування мультиплексорів, в регістрі EXTICR, які відповідають за вибірку GPIO пінів, сигнал з яких буде зчитуватись (строчка 50-53)

Розмаскуємо переривання, (строчка 56-59)

Налаштуємо, на детект переднього фронту сигналу з кнопок, по яким буде генеруватись переривання (строчка 62-65)

Налаштуємо пріоритет переривань, в системі NVIC (строчка 69-72)

Очистимо біти черги (Pending) в NVIC (строчки 81-84).

Активуємо переривання в NVIC (строчки 87)

Перейдемо до опису обробки переривань. На рис.6. зображено обробка кнопки, яка відповідає за скидання секундоміру.

```
1 #include "header.h"
 2 extern int sec0, sec1;
   // EXTIO_IRQ is responsible for the reset time
 4 -void EXTIO_IRQHandler () {
        // disable this interrupt
        EXTI->IMR &= ~ EXTI IMR IMO;
 7
       // change time
       sec0 = sec1 = 0;
       SysTick->CTRL &= ~SysTick_CTRL_ENABLE_Msk;
10
        SysTick->VAL = (FREQ_DIV_VAL - 1);
11
13
       // clear pending bit
        EXTI->PR|= EXTI_PR_PR0;
14
15
16
       // enable this interrupt
17
        EXTI->IMR |= EXTI IMR IMO;
18 }
```

Рис. 6. Обробка переривання EXTI0

Виконуємо маскування переривання, щоб не відбулось зациклювання і інших проблем (строчка 6)

Скидаємо змінні sec0, sec1 які відповідають за одиниці і десятки секунд відповідно. (строчка 9)

Скидаємо біт дозволу рахунку таймеру (строчка 10)

Очищаємо біт черги, та розмасковуємо переривання ( строчки 14 та 17 відповідно)

Лістинг коду строчок 6, 14 та 17 виконуємо постійно в кожних функціях обробки переривань.

На рис.7. зображ. обробка кнопок які відповідають за стоп і старт лічби відповідно.

```
// EXTIl IRQ is responsible for stop timer
21 - void EXTI1_IRQHandler () {
       // disable this interrupt
       EXTI->IMR &= ~ EXTI IMR IM1;
23
24
25
       // stop systick
        SysTick->CTRL &= ~SysTick_CTRL_ENABLE_Msk;
26
27
     // clear pending bit
28
29
       EXTI->PR|= EXTI_PR_PR1;
30
31
       // enable this interrupt
32
       EXTI->IMR |= EXTI_IMR_IM1;
   }
33
34
35 // EXTI2_IRQ is responsible for start timer
36 - void EXTI2_IRQHandler () {
       // disable this interrupt
38
        EXTI->IMR &= ~ EXTI IMR IM2;
39
40
       // start sstick
41
        SysTick->CTRL |= SysTick CTRL ENABLE Msk;
42
43
      // clear pending bit
44
        EXTI->PR |= EXTI PR PR2;
45
46
       // enable this interrupt
47
       EXTI->IMR |= EXTI IMR IM2;
48
   }
49 L
```

Рис.7. Функції обробки стоп та старту лічби лічильнику.

На строчці 26 виконується стоп лічильнику (скидання біта дозволу рахунку)

На строчці 41 виконується старт лічильнику (встановлення біта дозволу рахунку)

Розглянемо Функції які виконуються в нескінченному циклі, а саме обробка чисел, які відповідають за певні розряди fixNumber (рис.8), та вивід на семисигментний індикатор секунд (рис.9)

Рис.8. Обробка розрядів секунд

Тут все просто, якщо одиниці секунд стають більші чим число 9, виконується інкремент десятків, і обнулення одиниць.

```
103 - void switchNum(int sec0, int sec1) {
       int num = 0;
104
105
         int i = 0;
106
107 ់
        for(i = 0; i < 2; i ++) {
            GPIOB->ODR ^= GPIOB->ODR;
108
109 🖨
             switch (i) {
                case 0: GPIOB->ODR |= (1 << 7);
110
111
                num = sec0;
112
                 break;
113
                case 1: GPIOB->ODR |= (1 << 8);
114
115
                num = secl;
116
                break;
117
118
119 🗀
           switch(num) {
120
121
                   GPIOB->ODR |= ZERO;
122
                  break;
123
               case 1:
124
                   GPIOB->ODR |= ONE;
125
                   break;
126
               case 2:
127
                   GPIOB->ODR |= TWO;
128
129
               case 3:
130
                   GPIOB->ODR |= THREE;
131
                  break;
132
              case 4:
133
                   GPIOB->ODR |= FOUR;
134
                   break;
135
               case 5:
136
                   GPIOB->ODR |= FIVE;
137
                   break;
138
               case 6:
                   GPIOB->ODR |= SIX;
139
140
                  break;
141
              case 7:
142
                   GPIOB->ODR |= SEVEN;
143
                   break;
144
               case 8:
145
                   GPIOB->ODR |= EIGHT;
146
                  break;
147
              case 9:
148
                   GPIOB->ODR |= NINE;
149
                  break;
150
              }
151
        }
152 }
```

рис. 9. Функція виводу на семисигментні індикатори секунд

Виконується передача одиниць і десятків секунд. Потім в циклі виконується вивід по черзі розрядів секунд. (динамічна індикація) Спочатку виводяться одиниці секунд, потім десятки. Це відбувається так швидко, що людське око не взмозі побачити затухання одного з розрядів семисиг. індикатору. Маски, Опе, Тwo і т.п. взяті з попередньої лаб. роботи. Вони містять в собі значення,

які відповідають за загоряння певних сегментів. 7 і 8 біти в регістрі ODR відповідають за транзистори, які керують катодами світлодіодів.

На рис.10 зображено обробка переривання виконання події системного лічильника.

```
65 = void SysTick_Handler() {
66 sec0++;
67 }
```

рис.10. Обробка переривання системного лічильника

Тут все просто, з частотою 1 герц буде інкрементуватись змінна, яка відповідає за одиниці секунд.

Лістинг головної функції таіп зображ. на рис.11.

```
#include "header.h"
 2
        int sec0, sec1;
 3 ⊟int main () {
         sec0 = sec1 = 0;
 4
        // init functions
 5
       init qpio ();
 6
        init systick ();
 7
        irq0 3 enable ();
 8
 9
        // endless loop
10
       while (1) {
11 ់
12
            fixNumber(&sec0, &sec1);
            switchNum(sec0, sec1);
13
14
        }
15
   }
16
```

Рис.11. Головна функція таіп