Общее описание архитектуры ARM и 32-разрядных микроконтроллеров STM

Процессоры **ARM** являются ключевым компонентом для большого количества успешных 32-битных встраиваемых систем. Процессоры **ARM** широко используются в мобильных телефонах, планшетах и других портативных устройствах. **ARM** основаны на **RISC-архитектуре**, что позволяет уменьшить потребление энергии процессором и, таким образом, делает их идеальным выбором для встраиваемых систем.

Хотя **ARM** основаны на **RISC-архитектуре**, они не полностью повторяют принципы построения таких систем. Для того, чтобы сделать **ARM** более приспособленными к использованию во встраиваемых системах, пришлось пойти на следующие отклонения от принципов **RISC**:

- 1. Переменное количество циклов выполнения для простых инструкций. Простые инструкции **ARM** могут потребовать на выполнение более одного цикла. Например, выполнение инструкций **Load** и **Save** зависит от количества регистров, которые им переданы.
- 2. Возможность соединять команды сдвига и вращения с командами обработки информации.
- 3. Условное выполнение инструкция выполняется только в том случае, если выполняется конкретное условие. Это увеличивает производительность и позволяет избавиться от операторов ветвления.
- 4. Улучшенные инструкции процессоры **ARM** поддерживают улучшенные **DSP-инструкции** для операций с цифровыми сигналами.

Программист может рассматривать ядро **ARM** как набор функциональных блоков – **ALU**, **MMU** и др., – соединенных шиной данных. Данные поступают в процессор через шину данных. Декодер инструкций обрабатывает инструкции перед их выполнением. **ARM** могут работать только с данными, которые записаны в регистрах, поэтому перед выполнением инструкций в регистры записываются данные для их выполнения. **ALU** считывает данные из регистров, выполняет необходимые операции и записывает результат обратно в регистр, откуда его можно записать во внешнюю память.

Процессоры **ARM** содержат до **18 регистров**: 16 регистров данных и 2 регистра процессов. Все регистры содержат **32 бита** и именуются от **R0** до **R15**. Регистры **R13**, **R14**, **R15** используются для выполнения определенных специфических задач:

- R13 используется в качестве указателя стека;
- R14 используется как связывающий регистр;
- R15 играет роль счетчика.

В зависимости от контекста эти регистры могут использоваться как регистры общего назначения. Также имеется два программных регистра, которые называются **CPSR** (Current Program Status Register) и **SPSR** (Saved Program Status Register), которые используются для сохранения состояния процессора и программы.

Одними из последних процессоров для встраиваемых систем, являются процессоры, основанные на архитектуре **ARM Cortex-M4**. Эти процессоры предназначены для использования в цифровой обработке сигналов (Digital Signal Processing, DSP). В общем виде микроконтроллеры, основанные на базе **ARM Cortex-M4** имеют следующие внутренние модули (**рисунок 1**): Микроконтроллер, установленный на рассматриваемой плате, **STM32F407VG**, в качестве основы использует именно решение **ARM Cortex-M4**.

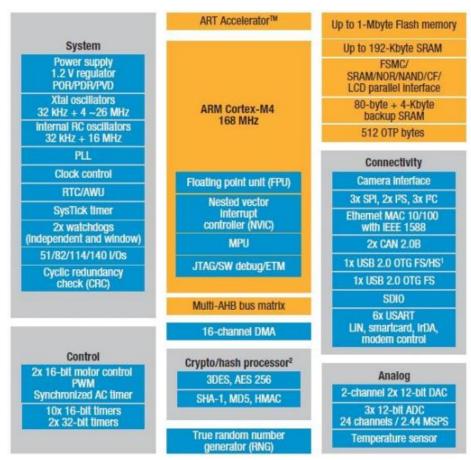


Рисунок 1 - Встроенные модули ARM Cortex-M4

Семейство микроконтроллеров STM32

Семейство микроконтроллеров **STM32** построено с использованием **32-рязрядного ядра Cortex** различных версий (в микроконтроллере, установленном на плате используется ядро **Cortex-M4**). Некоторые основные характеристики ядра микроконтроллеров STM32 представлены в таблице 1.

таошина т- Сонові	ные характеристи	ки ялна микімі	контроллеров STM32

Характеристика	Значение	
Ширина слов для данных, разряд		
Архитектура	Гарвард	
Конвейер	3-ступенчатый	
Набор инструкций	RISC	
Организация памяти программ	32	
Буфер предвыборки, разряд	2x64	
Средний размер инструкции, байт	2	
Тип прерываний	Векторизированные	
Задержка реагирования на прерывания	12 циклов	
Режимы управления энергопотреблением	Сон, сон по выходу, глубокий сон	
Отладочный интерфейс	ST-LINK, JTAG	

Микроконтроллеры данного типа построены на гарвардской архитектуре и имеют **3-ступенчатый конвейер**, который минимизирует время выполнения команд. Они разработаны для построения систем с максимальной энергоэффективностью и имеют несколько режимов управления энергопотреблением. В них используются внутренние интерфейсы памяти шириной больше, чем средняя длина инструкции. Это минимизирует число доступов к шине памяти, а, следовательно, и потребление электроэнергии, связанное с операциями по шине и чтением энергонезависимой памяти. Технология непрерывной обработки прерываний с исключением внутренних операций над стеком (tail chaining) сокращает время реакции на прерывания и исключает лишние операции со стеком.

На **рисунке 2** представлено упрощенное представление цифрового периферийного устройства. Периферийный узел может быть разделен на два главных блока. Первый блок — это ядро, которое содержит конечные автоматы, счетчики и любой вид комбинаторной или последовательной логики. Оно предназначено для выполнения задач, не требующих участия процессора, таких как простые задачи передачи данных, управления аналоговыми входами или выполнения функций, привязанных к синхросигналам. Ядро периферийного узла связывается с внешним миром через порты ввода/вывода МК. Внешние соединения могут состоять из нескольких сигналов или сложных шин. Второй блок — настройка и управление периферией, которые осуществляются приложением через регистры, соединенные с внутренней шиной, разделяемой с другими ресурсами МК.

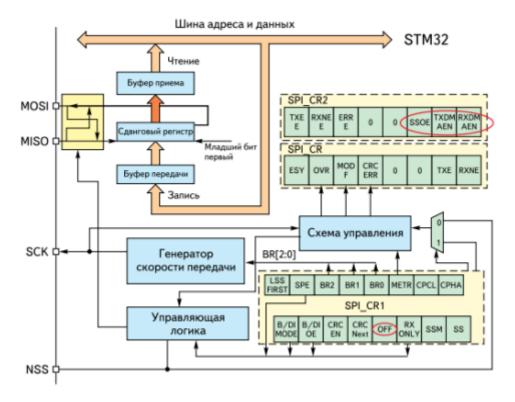


Рисунок 2 - Представление цифрового периферийного устройства

Краткое описание платы STM32F4 Discovery

Плата **STM32F4 Discovery** (рисунок 3) предназначена для ознакомления с возможностями **32-битного МК** на основе **ARM-архитектуры**, а также для реализации собственных устройств и приложений с использованием аппаратного обеспечения платы.





Рисунок 3 - Внешний вид платы STM32F4 Discovery

Плата STM32F4 Discovery оснащена:

- микроконтроллером STM32F407VGT6 с ядром Cortex-M4F тактовой частотой 168 МГц, 1 Мб Flash-памяти, 192 кб RAM в корпусе LQFP100;
- отладчиком **ST-Link/V2** для отладки и программирования МК;
- питанием платы через USB или от внешнего источника питания 5 В;
- датчиком движения LIS302DL и выходами цифрового акселерометра по трем осям;
- датчиком звука **MP45DT02**;
- звуковым ЦАП **CS43L22**;
- восемью светодиодами: LD1 (красный/зеленый) для USB-подключения, LD2 (красный) для питания 3.3 В, четыре пользовательские светодиода: LD3 (оранжевый), LD4 (зеленый), LD5 (красный), LD6 (синий) и два светодиода для USB On-The-Go LD7 (зеленый) и LD8 (красный);
- двумя кнопками (для программирования пользователем и для перезапуска).

Таким образом, отладочная плата оснащена большим количеством периферии, что позволяет сразу же реализовывать на ней примеры различной сложности.

Начало работы с отладочной платой STM32F4 Discovery

Для начала работы следует установить среду разработки. Далее рассмотрен процесс установки и начала работы с STM32 - STM32CubeIDE. Рассмотрим детали установки и использования среды разработки STM32CubeIDE.

Скачать программу можно с сайта производителя – https://www.st.com/en/development-tools/stm32cubeide.html. Нажав на кнопку **Get Software** (Рисунок 4)

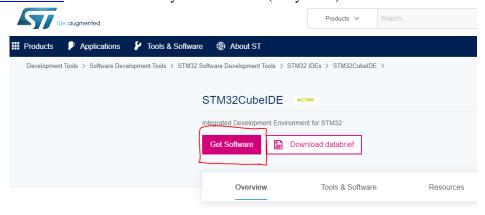


Рисунок 4 — Веб-интерфейс страницы скачивания STM32CubeIDE



Рисунок 5 – Выбор рабочего пространства IDE

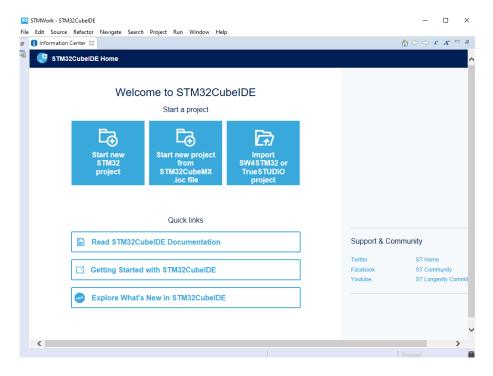


Рисунок 6- Стартовый экран STM32CubeIDE

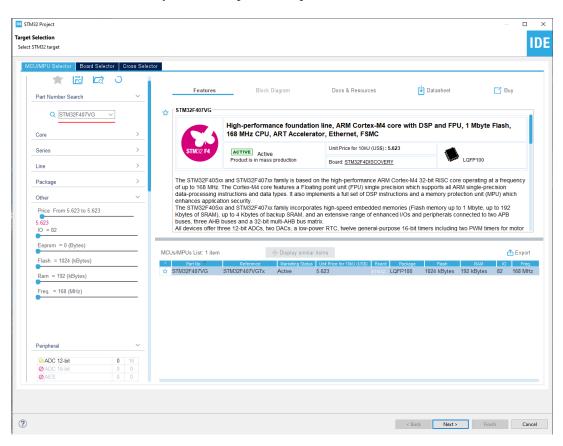


Рисунок 7 –Встроенный в IDE STM32CubeMx

Создание нового проекта — File/New/STM32Project. Затем появляется окно выбора микроконтроллера. Далее предлагается выбрать имя проекта, расположение, язык программирования C/C++, исполняемый файл/статическая библиотека и будет ли проект сгенерирован с помощью CubeMX. Выберем тип проекта Empty — финиш.

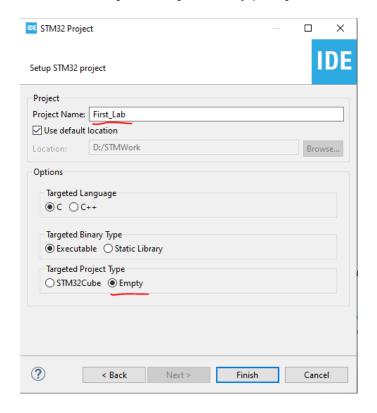


Рисунок 8 – Создание проекта

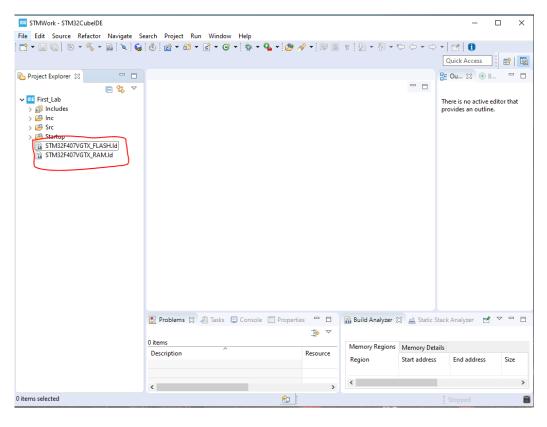


Рисунок 9 – Основной интерфейс STM32CubeIDE

Слева, в окне **Project Explorer**, появилось дерево проекта. Удаляем всё, кроме скрипта линкера т.е. файла с расширением .ld.

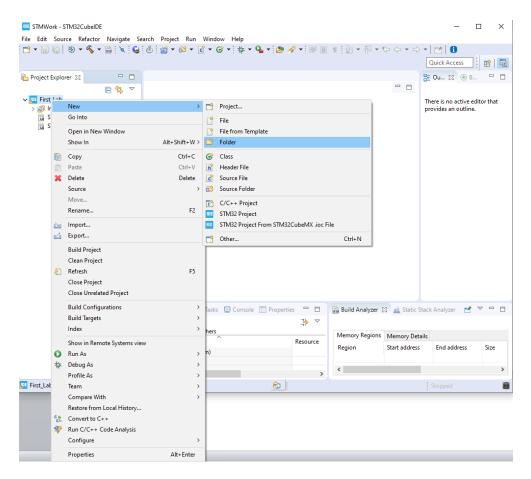


Рисунок 10 – Создание папки в проекте

Все манипуляции с папками и файлами можно проводить как в проводнике, так и внутри **IDE**, нажав правой кнопкой на название проекта, к примеру: **правая кнопка** —> **new** —> **Folder**. Если структура проекта изменялась вне **IDE**, то нужно просто обновить проект: **правая кнопка** — > **Refresh**.

Структура проекта выглядит так (Рисунок 11):

- **Startup** здесь будет храниться скрипт линкера, тот самый, оставшийся от сгенерированного проекта, а также startup файл взятый из CMSIS
- CMSIS\src и CMSIS\inc здесь будут лежать исходники, файлы с расширением .c в папке scr и заголовочные файлы с расширением .h в папке inc соответственно, относящиеся к библиотеке CMSIS
- Core\src и Core\inc здесь будет расположен собственно сам проект main.c и main.h

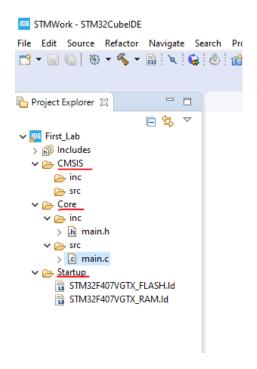


Рисунок 11 – Структура проекта

Теперь нужно перенести файлы библиотеки **CMSIS** в проект. Библиотека состоит из файлов ядра и файлов периферии. Файлы ядра начинаются с **core**_ или **cmsis**_ они общие для всех микроконтроллеров, использующих данное ядро. Файлы периферии содержат в названии наименование микроконтроллера **stm32** и специфичны для конкретного производителя, в данном случае, компании **STM**.

Нужно скопировать (Рисунок 12):

B CMSIS\inc:

- Drivers\CMSIS\Include\cmsis_compiler.h
- Drivers\CMSIS\Include\cmsis_gcc.h
- Drivers\CMSIS\Include\cmsis_version.h
- Drivers\CMSIS\Include\core cm0.h
- Drivers\CMSIS\Device\ST\STM32F0xx\Include\stmf0xx.h
- Drivers\CMSIS\Device\ST\STM32F0xx\Include\stm32f072xb.h
- Drivers\CMSIS\Device\ST\STM32F0xx\Include\system_stm32f0xx.h

B CMSIS\src:

Drivers\CMSIS\Device\ST\STM32F0xx\Source\Templates\system_stm32f0xx.c

B Startup:

• Drivers\CMSIS\Device\ST\STM32F0xx\Source\Templates\gcc\startup_stm32f072xb.s

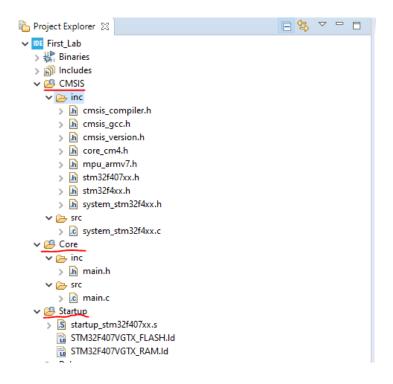


Рисунок 12 – Проект в заполненном виде

Так как были проведены некоторые манипуляции с папками проекта, нужно отобразить это в настройках. Правая кнопка по названию проекта -> Properties -> C/C++ Build -> Settings -> Tool Settings -> MCU GCC Linker -> General – здесь нужно указать новое расположение скрипта линкера с помощью кнопки Browse...

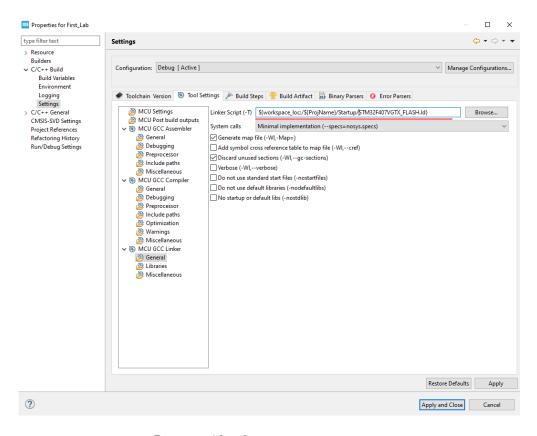


Рисунок 13 – Окно настроек проекта

Также нужно указать пути к файлам проекта **Properties** -> C/C++ **General** -> **Includes Properties** -> C/C++ **General** -> **Source Location**

B **Includes** пути к папкам **inc**, а в **Source Location** логично было-бы к папкам **src**, но если так сделать, то в дереве проекта будут отдельно добавлены эти папки.

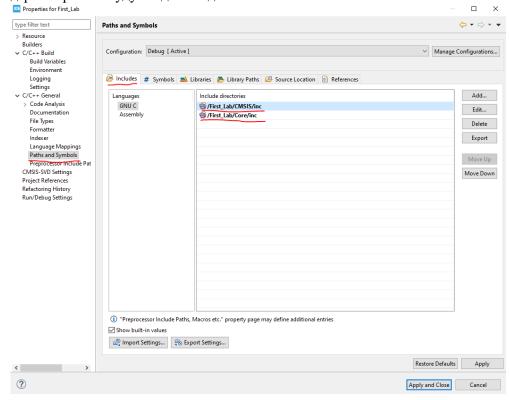


Рисунок 14 — Вкладка Includes с прописанными путями к файлам проекта

Чтобы не загромождать визуально дерево, в **Source Location** можно указать корневые папки **Core**, **CMSIS** и **Startup**.

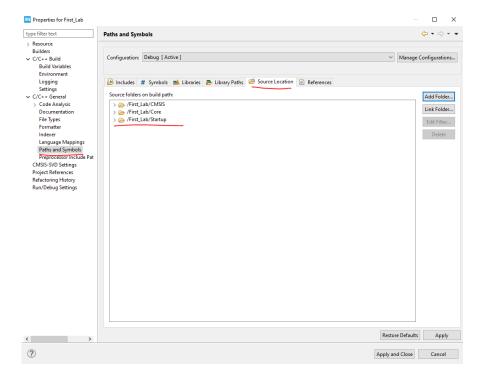


Рисунок 15 – Вкладка Source Location с прописанными корневыми папками проекта

Для того чтобы проект скомпилировался нужно раскомментировать файле **stm32f4xx.h** строку с названием микроконтроллера и в **main.c** добавить функцию **main**.

Рисунок 16 – Листинг файла stm32f4xx.h

```
© main.c ⋈ © stm32f407xx.h
 1 #include "stm32f4xx.h"
2 #include "main.h"
  4 volatile uint32_t delayTimerValue = 0;
          SysTick interrupt handle
 8⊖ void SysTick_Handler(void)
     {
          delayTimerValue--;
11 }
 13
 14 //
           set delay in miliseconds using sysTick timer
     void delayMs(uint32_t delay)
 16 {
           delayTimerValue = delay:
           while(delayTimerValue);
 19
 20 }
 24⊖ int main(void)
          RCC -> AHB1ENR |=(1<<21);
GPIOD ->MODER |= 0x55550000;
while(1) {
   GPIOD->ODR |= 0x0000FF00;
   delayMs(1000);
                GPIOD->ODR &= ~(0x0000FF00);
delayMs(1000);
```

Рисунок 17- Листинг файла main.c

Безошибочная компиляция и сразу же куда-то подевалось целых полтора килобайта памяти ОЗУ она же RAM. Для исправления ситуации необходимо исправить величину стека и кучи указанной в файле скрипта линкера, что с расширением .ld. Эти значения находятся в начале файла в виде меток _Min_Heap_Size/_Min_Stack_Size с указанием размера в шестнадцатеричном виде (Рисунок 18).

```
R STM32F407VGTX_FLASH.Id ⊠
         c stm32f407xx.h
43 ** DAMAGES (INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS OR
44 ** SERVICES; LOSS OF USE, DATA, OR PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION) HOWEVER
45 ** CAUSED AND ON ANY THEORY OF LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT, STRICT LIABILITY,
46 ** OR TORT (INCLUDING NEGLIGENCE OR OTHERWISE) ARISING IN ANY WAY OUT OF THE USE
47 ** OF THIS SOFTWARE, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.
48 **
50 */
51
52 /* Entry Point */
53 ENTRY(Reset_Handler)
55 /* Highest address of the user mode stack */
56 estack = ORIGIN(RAM) + LENGTH(RAM);
                                     /* end of "RAM" Ram type memory */
58 Min Heap Size = 0x0; /* required amount of heap */
59 Min_Stack_Size = 0x100;
                           /* required amount of stack */
61 /* Memories definition */
62 MEMORY
63 {
64
   RAM
          (xrw)
                  : ORIGIN = 0 \times 200000000,
                                         LENGTH = 128K
65 ROM
          (rx)
                  : ORIGIN = 0x8000000, LENGTH = 1024K
66 }
67
```

Рисунок 18- Листинг скрипта линкера