Министерство образования и науки Российской Федерации ТОМСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ СИСТЕМ УПРАВЛЕНИЯ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ(ТУСУР)

А.В.Пуговкин, И.А.Куан, Н.К. Ахметов, А.В. Бойченко

Методическое пособие по программированию микроконтроллеров

Учебно-методическое пособие

Томск

Оглавлен	ие
1.	Описание микроконтроллеров
1	.1. Общие сведения
1	.2. Описание микроконтроллера 1986ВЕ92У 5
2.	Демонстрационно-отладочная плата 1986EvBrd_64. Техническое
описание.	8
2	2.1. Общие положения
2	2.2. Состав платы
3.	Описание среды разработки 15
4.	Установка и настройка Keil uVision
4	I.1. Установка
4	L2. Программатор
4	.3. Настройка Keil и запуск демонстрационного проекта
4	4.4. Создание нового проекта в среде KeiluVision
5.	Лабораторная работа №1. Повторение языка Си
6.	Лабораторная работа №2. Порты ввода/вывода (General-
purposeinp	out/output, GPIO)46
7.	Лабораторная работа №3. Использование таймера
8.	Лабораторная работа №4. Универсальный приемопередатчик
(USART)	61
Q	Список питепатуры 69

1. Описание микроконтроллеров

1.1. Общие сведения

Микроконтро́ллер (англ. *MicroControllerUnit*, *MCU*) — микросхема, предназначенная для управления электронными устройствами.

Типичный микроконтроллер сочетает на одном кристалле функции процессора и периферийных устройств, содержит ОЗУ и (или) ПЗУ. По сути, это однокристальный компьютер, способный выполнять относительно простые задачи.

Отличается от микропроцессора интегрированными в микросхему устройствами ввода-вывода, таймерами и другими периферийными устройствами.

проектировании микроконтроллеров приходится соблюдать компромисс между размерами и стоимостью с одной стороны и гибкостью, и производительностью с другой. Для разных приложений оптимальное соотношение этих и других параметров может различаться очень сильно. Поэтому существует огромное количество ТИПОВ микроконтроллеров, отличающихся архитектурой процессорного модуля, размером и типом встроенной памяти, набором периферийных устройств, типом корпуса и т. д. В отличие от обычных компьютерных микропроцессоров, в микроконтроллерах часто используется гарвардская архитектура памяти, есть раздельное хранение данных и команд в ОЗУ и ПЗУсоответственно.

Кроме ОЗУ, микроконтроллер может иметь встроенную энергонезависимую память для хранения программы и данных. Многие модели контроллеров вообще не имеют шин для подключения внешней памяти.

Наиболее дешёвые типы памяти допускают лишь однократную запись, либо хранимая программа записывается в кристалл на этапе изготовления (конфигурацией набора технологических масок). Такие устройства подходят для массового производства в тех случаях, когда программа контроллера не будет обновляться. Другие модификации контроллеров обладают

возможностью многократной перезаписи программы в энергонезависимой памяти.

Неполный список периферийных устройств, которые могут использоваться в микроконтроллерах, включает в себя:

- универсальные цифровые порты, которые можно настраивать как на ввод, так и на вывод;
- различные интерфейсы ввода-вывода, такие, как UART, I²C, SPI, CAN, USB, IEEE 1394, Ethernet;
 - аналого-цифровые и цифро-аналоговые преобразователи;
 - компараторы;
 - широтно-импульсные модуляторы (ШИМ-контроллер);
 - таймеры;
 - контроллерыбесколлекторных двигателей, в том числе шаговых;
 - контроллеры дисплеев и клавиатур;
 - радиочастотные приемники и передатчики;
 - массивы встроенной флеш-памяти;
 - встроенные тактовый генератор и сторожевой таймер;

1.2. Описание микроконтроллера 1986ВЕ92У

Разработка Центра Проектирования российской компании ЗАО "ПКК Миландр" – 32-разрядный RISC микроконтроллер.

Микроконтроллеры серии 1986ВЕ9х, К1986ВЕ9х и К1986ВЕ92ОІ, K1986BE92QC 1986BE9x), (далее построенные на базе высокопроизводительного процессорного RISC ядра ARM Cortex-M3, содержат 128 Кбайт Flash-память 32 встроенную программ И Кбайта ОЗУ. Микроконтроллеры работают на тактовой частоте до 80 МГц. Периферия микроконтроллера включает контроллер USB интерфейса со встроенным приемопередатчиком co скоростями передачи 12 Мбит/с аналоговым (FullSpeed) и 1.5 Мбит/с (LowSpeed), стандартные интерфейсы UART, SPI и I2C, контроллер внешней системной шины, что позволяет работать с внешними микросхемами статического ОЗУ и ПЗУ, NAND Flash-памятью и другими внешними устройствами. Микроконтроллеры содержат три 16-разрядных таймера с 4 каналами схем захвата и ШИМ с функциями формирования «мертвой зоны» и аппаратной блокировки, а также системный 24-х разрядный таймер и два сторожевых таймера. Кроме того, в состав микроконтроллеров входят: два 12-разрядных высокоскоростных (до 0,5М выборок в сек) АЦП с возможностью оцифровки информации от 16 внешних каналов и от встроенных датчиков температуры и опорного напряжения; два 12-разрядных ЦАП; встроенный компаратор с тремя входами и внутренней шкалой напряжений.

Таблица 1.1 - Основные характеристики микроконтроллеров серии 1986BE9x

	1986BE91T 1986BE94T	1986BE92У, К1986BE92QI	1986BE93Y
Корпус	4229.132-3, LQFP144,100 ^(*)	H18.64-1B, LQFP64	H16.48-1B
Ядро		ARM Cortex-M3	
ПЗУ		128 Кбайт Flash	
ОЗУ		32 Кбайт	
Питание		2.23.6B	
Частота		80 МГц	
Температура	минус 60°С+125°С ^(**)		
USER IO	96	43	30
USB	Device и Host FS (до 12 Мбит/с), встроенный РНҮ		
UART	2	2	2
CAN	2	2	2
SPI	2	2	1
I2C	1	1	нет
2хАDC 12 разрядов 1 Мвыб/с	16 каналов	8 каналов	4 канала
DAC 12 разрядов	2	1	1
Компаратор	3 входа	2 входа	2 входа
Внешняя шина	32 разряда	8 разрядов	нет

Таблица 1.2 - Сравнение микроконтроллеров STMи Миландр

	Stm32f0	1986BE92Y
Корпус	H18.64-1B,	UFQFN32, LQFP32,
	LQFP64	LQFP48,LQFP64
Ядро	ARM Cortex-M0	ARM Cortex-M3
ПЗУ	До 64кбайт Flash	128 Кбайт Flash
ОЗУ	8кбайт	32 кбайт
Питание	23.6B	2.23.6B
Частота	48МГц	80 МГц
Температура	-40°C+105°C	- 60°C+125°C
Коммуникационные	I2C, USART, SPI,	I2C, USART, SPI,
интерфейсы	I2S,HDMI	CAN,HDMI

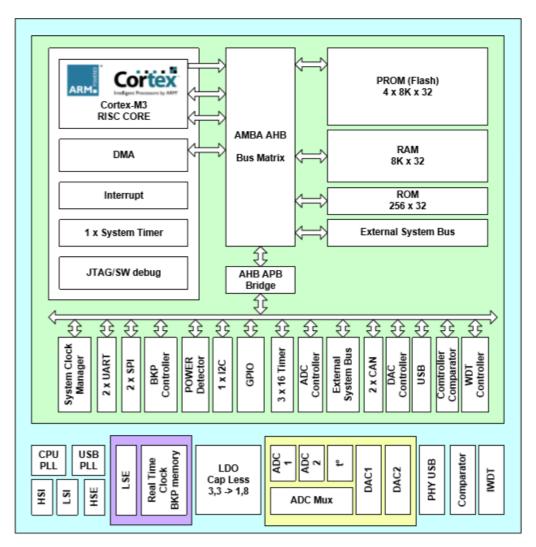


Рисунок 1.1 – Структурная блок-схема микроконтроллера 1986ВЕ9х

2. Демонстрационно-отладочная плата 1986EvBrd_64. Техническое описание.

2.1. Общие положения.

Демонстрационно-отладочная плата 1986EvBrd_64 (далее 1986EvBrd 64) предназначена для:

- демонстрации функционирования и оценки производительности микроконтроллера 1986ВЕ92У и его основных периферийных модулей;
- демонстрации функционирования интерфейсных микросхем CAN и COM (RS-232) интерфейсов;
- отладки собственных проектов с применением установленных на плате блоков;
- программирования памяти программ микроконтроллеров 1986ВЕ92У.

Для демонстрации функционирования, 1986EvBrd_64 подключается к:

- к СОМ порту персонального компьютера;
- к CAN или COM (RS-232) интерфейсу дополнительного внешнего устройства, например, аналогичной демонстрационно-отладочной плате 1986EvBrd_64;
 - к источнику питания +5В.

Для программирования памяти программ микроконтроллеров 1986ВЕ92У применяется внешний внутрисхемный программатор ULINK2 (Keil) или JEM-ARM-V2(Phyton).

Питание 1986EvBrd_64 осуществляется от адаптера постоянного тока напряжением +5 вольт или от шины USB.

Комплектация:

- печатная плата 1986EvBrd_64;
- образец микроконтроллера 1986ВЕ92У;
- нуль-модемный кабель для СОМ (RS-232) интерфейса;
- кабель USB-A/USB-B;

- блок питания для отладочной платы
- диск с программным обеспечением, документацией, схемотехническими файлами и исходными кодами программ.

2.2. Состав платы



Рисунок 2.1– Внешний вид демонстрационно-отладочной платы Установленные на плату компоненты показаны Рисунок 2.2, их описание содержится в Таблица 2.1.

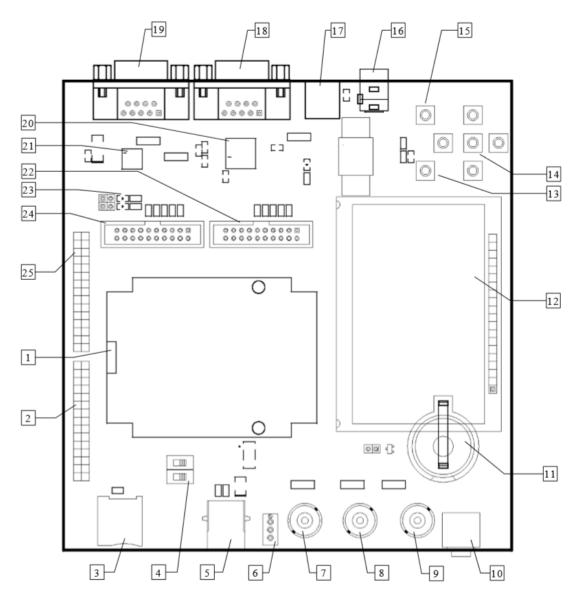


Рисунок 2.2– Компоненты платы

Таблица 2.1 - Описание компонентов платы 1986EvBrd_64

№ на	
Рисунок	Описание компонентов платы 1986EvBrd_64
2.2	
1	Контактирующее устройство для микроконтроллера 1986ВЕ92У.
1	Микроконтроллер должен быть установлен в спутник-держатель.
2	Разъем X27 портов A,E,F микроконтроллера.
3	Разъем карты памяти microSD.
4	Переключатели выбора режима загрузки.
5	Разъем USB-B.

№ на	
Рисунок	Описание компонентов платы 1986EvBrd_64
2.2	
6	Подстроечный резистор на 7-м канале АЦП.
7	Разъем BNC внешнего сигнала на 7-м канале АЦП.
8	Разъем BNC внешнего сигнала на 1-м входе компаратора
9	Разъем BNC выхода ЦАП1
10	Разъем Audio 3.5мм выхода ЦАП1 через звуковой усилитель
11	Батарея 3.0В
12	ЖК индикатор 128х64
13	Кнопка WAKEUP
14	Кнопки UP, DOWN, LEFT, RIGHT, SELECT
15	Кнопка RESET.
16	Разъем питания 5В.
17	Фильтр питания
18	Разъем RS-232.
19	Разъем CAN.
20	Приемо-передатчик RS-232 5559ИН4.
21	Приемо-передатчик CAN 5559ИН14.
22	Разъем отладки JTAG-B.
23	Набор светодиодов на порте С.
24	Разъем отладки JTAG-A.
25	Разъем X26 портов B,C,D микроконтроллера.

Таблица 2.2- Подключение портов микроконтроллера к разъемам X26,

Контакт	Вывод МК/питание		
Roman	X26	X27	
1,2	GND	GND	

X27

Контакт	Вывод М	К/питание
Kontaki	X26	X27
3,4	+3,3V	+3,3V
5	PD0	PA6
6	PD1	PA7
7	PD2	PA4
8	PD3	PA5
9	PD4	PA2
10	PD5	PA3
11	PD6	PA0
12	-	PA1
13	PB0	-
14	PB1	-
15	PB2	PE1
16	PB3	PE3
17	PB4	-
18	PB5	-
19	PB6	PF0
20	PB7	PF1
21	PB8	PF2
22	PB9	PF3
23	PB10	PF4
24	PC0	PF5
25	PC1	PF6
26	PC2	-
27,28	+5V	+5V
29,30	GND	GND

Назначение установленных на плате конфигурационных перемычек:

- POWER_SEL выбор источника питания для платы между разъемом USB и внешним источником питания.
 - SLEW RATE выбор скорости передачи данных интерфейса CAN.
 - CAN LOAD выбор нагрузки линии CAN.
- ADC_INP_SEL выбор источника сигнала для 7-го канала АЦП между подстроечным резистором "TRIM" и BNC разъемом "ADC".
- COMP_INP_SEL выбор источника сигнала на 1-м входе компаратора между BNC разъемом "COMP INP" и выходом ЦАП1.
- DAC_OUT_SEL выбор назначения сигнала с выхода ЦАП1 между ВNC разъемом "DAC OUT" и звуковым усилителем.

Назначение установленных на плате переключателей и клавиш:

• SW1, SW2 – переключатели выбора режима работы.

Таблица 2.3– Режимы работы

SW2	SW1	Режим работы	
0	0	Режим микроконтроллера, код исполняется из Flash памяти начиная с адреса 0x0800_0000.	
0	1	Режим микроконтроллера, код исполняется из Flash памяти начиная с адреса 0x0800_0000, отладка через разъем JTAG_A.	
1	0	Режим микропроцессора, код исполняется из внешней памяти начиная с адреса 0x1000_0000.	
1	1	Режим микропроцессора, код исполняется из внешней памяти начиная с адреса 0x1000_0000, отладка через разъем JTAG_B.	

- UP, DOWN, LEFT, RIGHT, SELECT программируемые пользователем клавиши.
 - RESET сигнал аппаратного сброса МК.

• WAKEUP – сигнал внешнего выхода из режима Standby.

3. Описание среды разработки

Для программирования микроконтроллеров используется среда разработки KeiluVision.

Немецкая фирма Keil разрабатывает и поставляет среды разработки для платформ: ARM, 8085, 251, C166, JTAG-отладчики и отладочные платы для них. Следует отметить, что компания Keil является официальным партнером ARM, а сама Keil-MDK является совместной разработкой Keil и ARM (http://www.arm.com). Так ядро IDE (компилятор, линковщик, ассемблер и ряд утилит) собственная разработка ARM, от Keil-а только оболочка (µVision IDE) и отладчик.

4. Установка и настройка KeiluVision

4.1. Установка

В папке «Материалы для лабораторных работ» запустить файл «MDK520.EXE» (Рисунок 4.1).

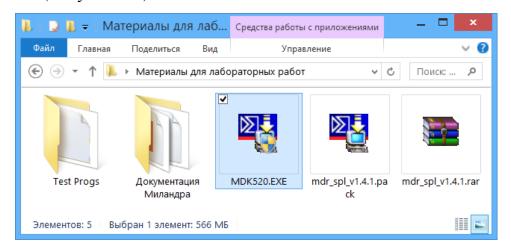


Рисунок 4.1

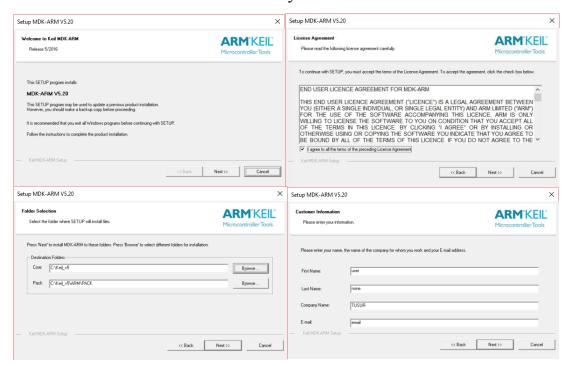


Рисунок 4.2 – Процесс установки

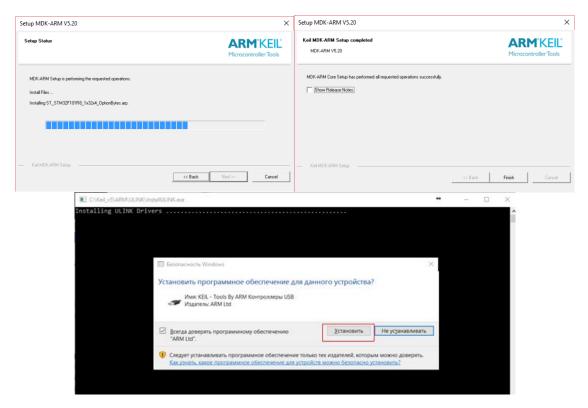


Рисунок 4.3 – Процесс установки

После установки, запускаем Keil. При первом запуске запустится PackInstaller (Рисунок 4.4).

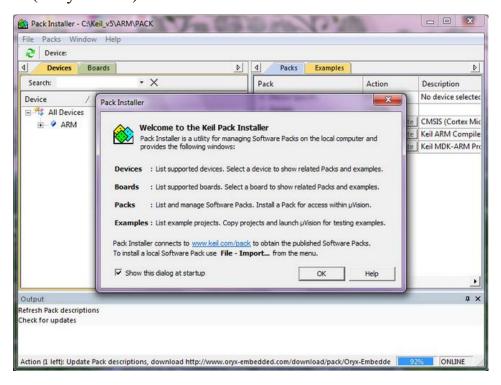


Рисунок 4.4 - PackInstaller

Теперь добавим пакет поддержки контроллеров Миландр.Пакет находитсяв папке «Материалы для лабораторных работ» файл «mdr_spl_v1.4.1.rar».

B PackInstaller жмем File ->Import и выбираем необходимый нам пакет (Рисунок 4.5).

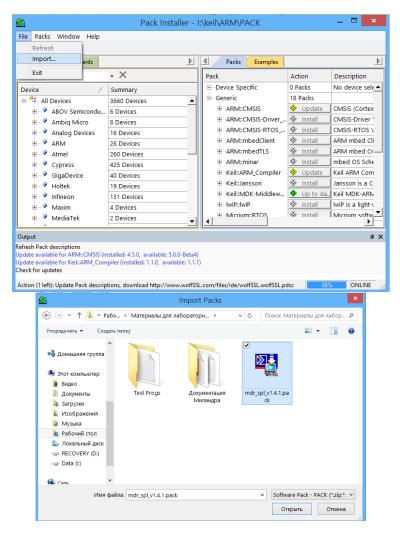


Рисунок 4.5 – Добавление пакета в PackInstaller

После установки пакета во вкладке Devices должен появиться раздел Milandr, а во вкладке Packs раздел Keil::MDR1986BExx.

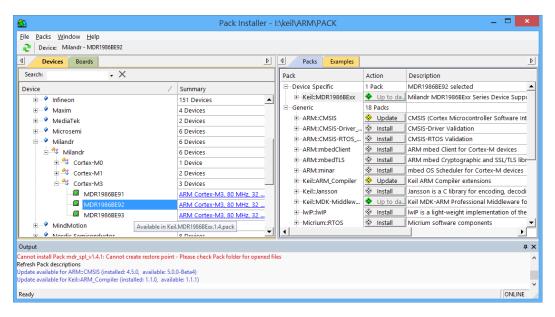


Рисунок 4.6 – Результат добавления пакета Закрываем PackInstaller и запускаем Keil.

4.2. Программатор

Для отладки, тестирования и программирования внутренней памяти микроконтроллеров необходим программатор-отладчик. Нами будет использоваться программатор MT-Link. Он является аналогом известного программатора J-Link.

Программатор подключается к компьютеру с помощью USB-кабеля и использует интерфейсы для внутрисхемной отладки SWD — SerialWireDebug или JTAG. На плате предусмотрено два разъема для подключения программатора (JTAG-A и JTAG-B).



где 1 – кабель USB; 2 - шлейф программатора; 3-программатор MT-Link. Рисунок 4.7 – Программатор MT-Link

Установим драйвера программатора J-Link(MT-Link), запустив файлы «Setup_JLinkARM_V468a» и «МТ-Link», которые находится в папке «Материалы для лабораторных работ».

Программатор MT-Link и USB-кабель соедините междусобой.

Подключите шлейф программатора к разъему JTAG-A, расположенному на плате.

Установите переключатели в положения:

Таблица 4.1 – Положения переключателей

SW1	SW2	SW3
1	0	0



Рисунок 4.8 – Подключение платы

Подключаем MT-Link к компьютеру, в диспетчере устройств должно отобразиться устройство J-Linkdriver в разделе «Контроллеры USB» (Рисунок 4.9).

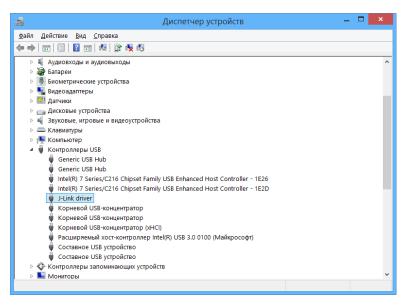


Рисунок 4.9

4.3. Настройка Keil и запуск демонстрационного проекта

Далее необходимо скопировать файл «MDR32F9x.FLM», который находится в папке «Материалы для лабораторных работ», в папку «Flash» где установлен KeiluVision (по умолчанию путь «C:\Keil_v5\ARM\Flash»).

Запустим демонстрационную программу EV1986BE2Test.uvproj,которая находится в папке «Материалы для лабораторных работ->TestProgs».

Переходимв Project -> «Options for Target» (Рисунок4.10).

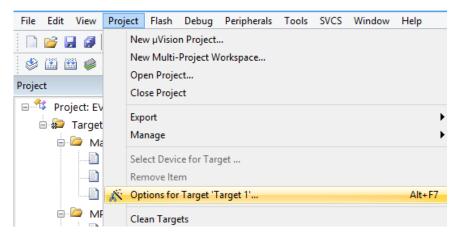


Рисунок 4.10

ВовкладкеDeviceнеобходимовыбратьпроцессорARMCortex-M3: Milandr->Milandr->Cortex-M3->MDR1986BE92.

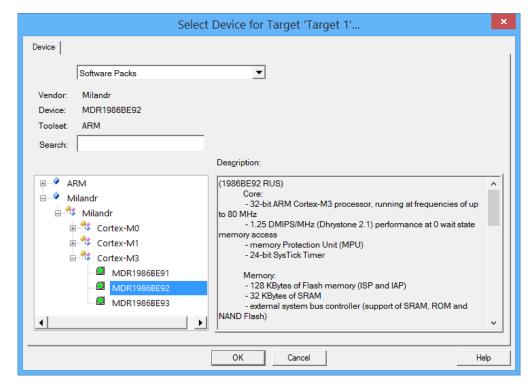


Рисунок 4.11 – Выбор процессора

Во вкладке Debug выбираем(устанавливаем) следующие параметры:

- -Use: J-LINK/J-TRACE Cortex
- Load Application at Startup
- RuntoMain().

Послечего (далее) нажмемкнопку «Settings».

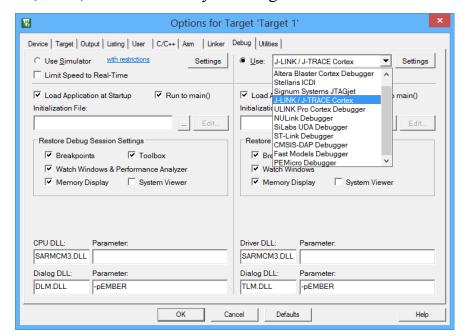


Рисунок 4.12 – Установка параметров во вкладке Debug

В списке «PORT» нужно сменить JTAG на SW и выбрать частоту в списке рядом в 1MHz.

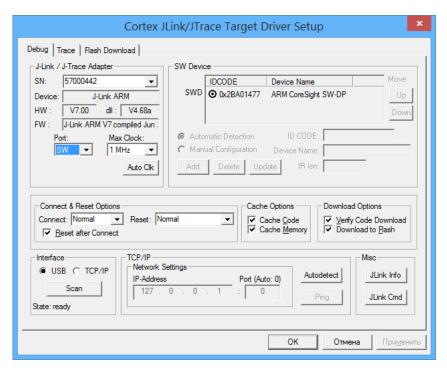


Рисунок 4.13 – Настройка J-Link

Переходим во вкладку «FlashDownload» (Рисунок 4.14). Там ставим галочку «EraseFullChip»и затем нажмите кнопку Add.



Рисунок 4.14

Из списка выбираем нужный микроконтроллер. Затем нажмите кнопку Add (Рисунок 4.15).

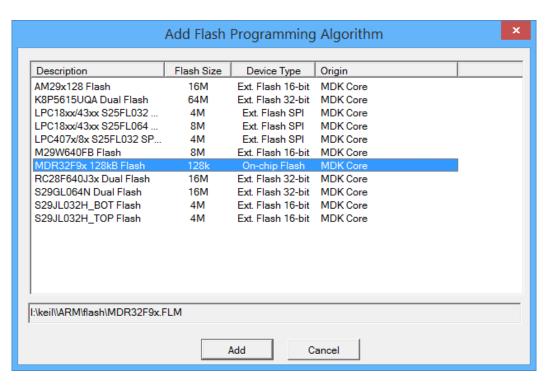


Рисунок 4.15

После добавления микроконтроллера он отражается в окне ProgrammingAlgorithm. Нажмите кнопку ОК (Рисунок 4.16).



Рисунок 4.16

Теперь среда разработки KeiluVision готова для разработки и отладки приложений на микроконтроллере.

Теперь мы можем запустить демонстрационный проект. Для этого в главном меню выбираем Project->BuildTarget.

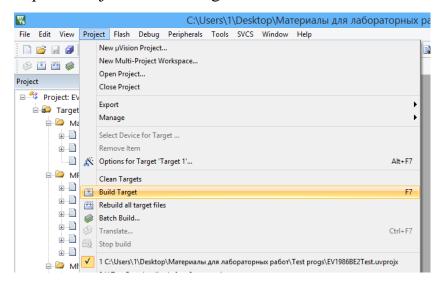


Рисунок 4.17 – Построение проекта

При успешной компиляции, в левом нижнем окне BuildOutput появится надпись «0 Error(s), 0 Warnings».

```
Build Output

compiling 1986be9x_rst_clk.c...
compiling mlt_lcd.c...
compiling MilFlash.c...
linking...
Program Size: Code=7076 RO-data=224 RW-data=1648 ZI-data=1056
FromELF: creating hex file...
".\output\EV1986Test.axf" - 0 Error(s), 0 Warning(s).
Build Time Elapsed: 00:00:05

fatal error: '1986BE9x_it.h' file not found
```

Рисунок 4.18 – Окно BuildOutput

Теперь необходимо загрузить программу в микроконтроллер выбрав Flash->Download.

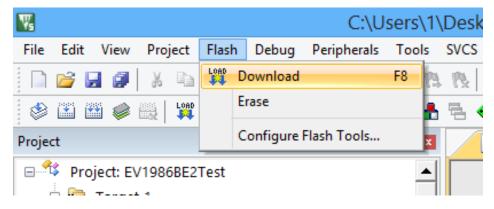


Рисунок 4.19 – Загрузка проекта

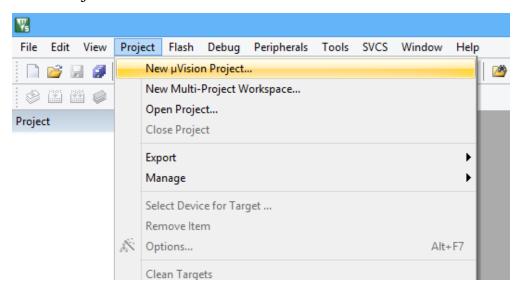
В результате успешной загрузкина LEDдисплее вы увидите следующее сообщение. Управляя клавишами, в меню можно включить различные тесты. Выберите тест светодиодов, установив курсор напротив LEDSнажмите кнопку SELECT. В результате светодиоды на порте Сзагораются.



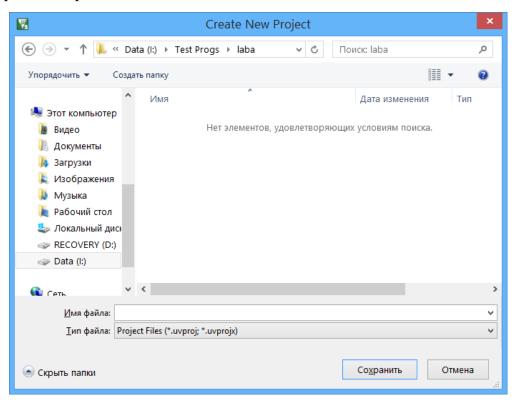
Рисунок 4.20 – Результат исполнения демонстрационного проекта

4.4. Создание нового проекта в среде KeiluVision

ЗапуститесредуКеiluVision5, в строке главного менювыберите: Project ->NewuVisionProject...

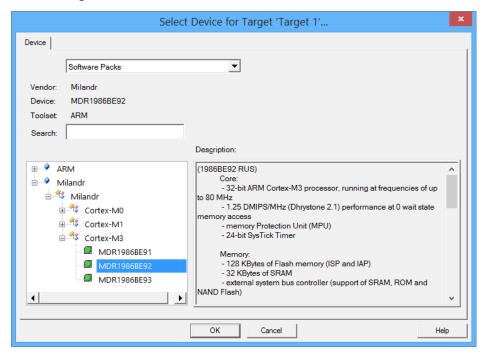


Создайте папку для проекта. Примечание: путь до папки с проектом не должен содержать кириллицы.

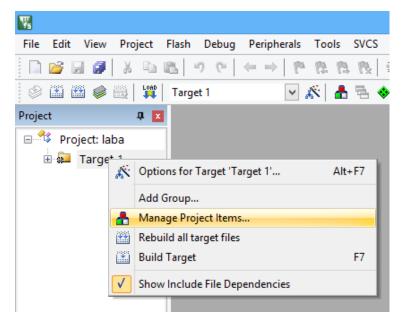


После создания нового проекта в появившемся окне выбора микроконтроллера во вкладке Device необходимо выбрать процессор ARM Cortex-M3: Milandr->Milandr->Cortex-M3->MDR1986BE92.

После выбора микроконтроллера появляется окно с выбором библиотек. Нажмите «Ок», все необходимые библиотекидобавим в ручную, взяв их из демонстрационного проекта.

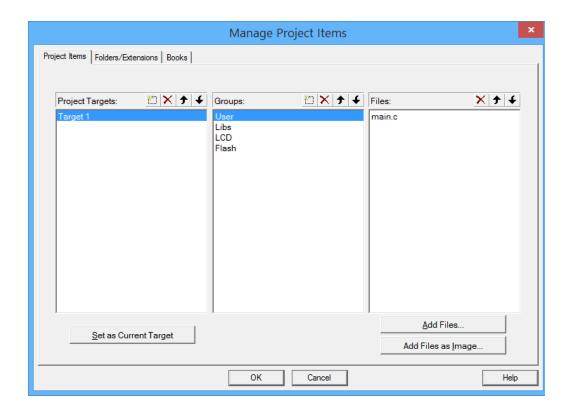


В результате у нас получилось дерево проекта. Для того чтобы создать необходимые подкатегории. Для этого по самой верхней папке жмем правой кнопкой мыши и выбираем «ManageProjectitems...»

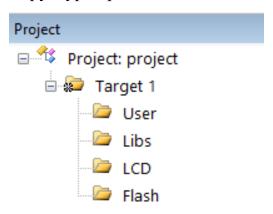


В разделе«Groups» создадим несколько папок для различных видов файлов:

- User- для пользовательских данных;
- LCD для драйверов LCD, библиотека работы с LCD, который установлен на плате.
- Flash- для кода работы с Flash, здесь хранится библиотека для работы с Flashконтроллера.
 - Libs-для библиотек CMSIS и SPL.

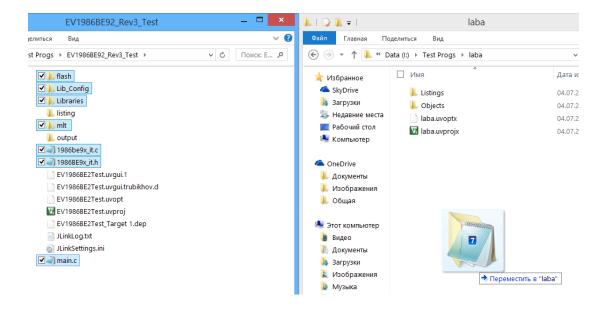


Структура проекта выглядит следующим образом:



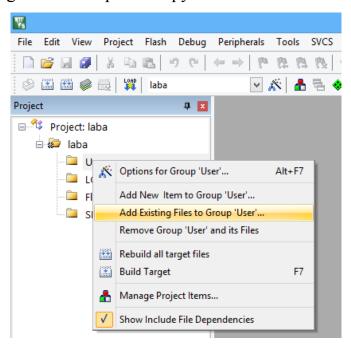
Далее необходим добавить все необходимые файлы из демонстрационного проекта «Материалы для лабораторных работ->TestProgs».

Скопировать нужно выделенные файлы. Файл main.cдобавить в папку User.



Далее необходимо добавить файлы библиотеки в проект.

Для этого нажимаем правой кнопкой по нужной папке в дереве проекта и выбираем «AddExistingFilestoGroup 'Имя группы'...».



В открывшемся окне нужно выбрать тип файлов «Allfiles (*.*)». После чего выбрать все необходимые файлы.

Необходимо добавить:

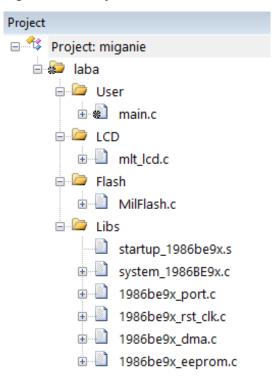
- Впапку User -> «User ->main.c».
- Впапку Flash -> «flash -> MilFlash.c».
- Впапку LCD -> «mlt ->mlt_lcd.c».

- ВпапкуLibs -> «Libraries\1986BE9x_StdPeriph_Driver\src ->всефайлы .c».
 - ВпапкуLibs ->

«Libraries\CMSIS\CM3\DeviceSupport\1986BE9x\startup\arm -> startup_1986be9x.s». В этом файле прописаны все «вектора переходов». Иначе говоря, по любому прерыванию (к примеру, нажатие кнопки) контроллер возвращается к этой таблице и смотрит, куда ему перейти, чтобы выполнять код дальше.

ВпапкуLibs->
«Libraries\CMSIS\CM3\DeviceSupport\1986ВЕ9х\startup\arm ->
system 1986ВЕ9х.с».

В результате проект примет следующий вид:



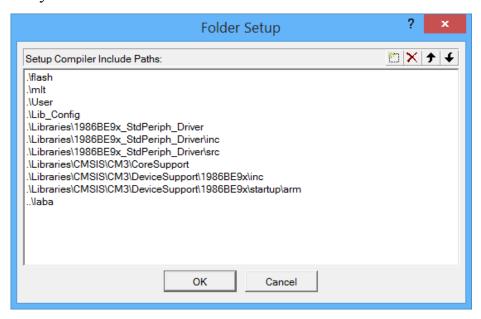
Далее необходимо очистить файл main.c. Удаляем все, кроме оболочки функции main и #include файлов. Должно остаться так:

Около самого верхнего #include файла стоит крестик - keil не видит данный файл. Для того, чтобы исправить это, необходимо указать путь к этому файлу. Для этого жмем Alt+F7. В открывшемся окне переходим во вкладку С/С++. Для того, чтобы исправить это, нужно нажать галочку около надписи «С99 Mode». Это даст возможность писать на более совершенном стандарте языка Си, чем это можно было делать изначально. Далее следует нажать на прямоугольник с «...» внутри. Справа около строчки с подписью «IncludePaths».

☑ Options for Target 'laba'	х		
Device Target Output Listing User C/C++ Asm Linker Debug Utilities			
Preprocessor Symbols Define: Undefine:			
Language / Code Generation Execute-only Code Optimization: Level 0 (-00) ▼ Optimize for Time Split Load and Store Multiple ✓ One ELF Section per Function Language / Code Generation Strict ANSI C Enum Container always int Plain Char is Signed Read-Only Position Independent	Warnings: All Warnings ☐ Thumb Mode ☐ No Auto Includes ☐ C99 Mode		
Include Paths Misc Controls Compiler control -I "I:Test ProgsllabalRTE" -I I:\keil\kARM\PACK\Keil\MDR1986BExx\1.4\Libraries\CMSIS\CM3\DeviceSupport\MDR32F9Qx\inc			
OK Cancel Defaults	Help		

В открывшемся окне нажимаем на иконку с прямоугольником, слева от крестика. Это создаст пустую строку. В правом углу созданной строчки жмем на «...». После чего указываем нужную папку, в которой лежат интересующие

нас файлы. После этого жмем «ОК». Папка будет добавлена. Необходимо добавить все эти пути.



Жмем «ОК» и переходим в файл main.c.

Теперь осталось лишь в настройках настроить J-LINK (см. выше).

5. Лабораторная работа №1. Повторение языка Си

Цель работы:

Повторение основ программирования на языке Си. Разработка первых программ.

Теоретические сведения

Компиляция

Си ($\underline{\text{англ.}}$ *C*) — это язык высокого уровня.

Программа, написанная на языке Си, является **текстовым** файлом с расширением «.с». Такая программа преобразуется с помощью **компиляции** в программу низкого уровня, состоящую из машинных кодов.

Компиляция состоит из следующих этапов:

- 1. Препроцессирование. Препроцессор добавляет к исходному файлу *.сили*.сррзаголовочные файлы *.h, *.hppиконстанты. Получается единый текстовый файл.
- 2. Трансляция. Единый текстовый файл передается *транслятору*. На выходе транслятора возникает файл с ассемблерным текстом.
- 3. Ассемблирование. Ассемблерный текст передаётся программе, которая преобразует его в объектный файл *. obj.
- 4. Линковка. Линковщик объединяет все поданные ему объектные файлы с библиотечными файлами и формирует один большой файл.

Заголовочные файлы

Структура сокращенной программы на языке Си может быть такой:

```
#include "stdafx.h" //подключение заголовочных файлов
intmain() //заголовок основной программы
{
    //тело основной программы
}
```

Функция *main*— главная функция, с которой начинается выполнение программы. Директива #includeподключает библиотеки.

Типы данных

В языке С имеется следующий набор стандартных типов данных:

- целыечисла (int, long, unsigned int, unsigned long, bool);
- вещественные числа с плавающей точкой (float, double, longdouble);
 - указатели;
 - символьные переменные (char);
 - типvoid.

Диапазоны значений стандартных типов данных приведены в таблице ниже.

Таблица 5.1 – Типы переменных

Тип	Диапозон значений	Размер(байт)
Bool	true и false	1
Char	−128 127	1
unsigned char	0 255	1
int	-32 768 32 767	2
unsigned int	0 65 535	2
long	-2 147 483 648 2 147 483 647	4
unsigned long	0 4 294 967 295	4
float	3.4e-38 3.4e+38	4
double	1.7e-308 1.7e+308	8
long double	3.4e-4932 3.4e+4932	10

Операторы

Операторы предназначены для осуществления действий и для управления ходом выполнения программ.

Условный оператор:

if (условие) (оператор1).

Более сложная *форма условного оператора* содержит ключевое слово else(иначе):

if (условие) (оператор1); else (альтернативный оператор).

Оператор выполнения цикла с предусловием (пока):

while (условие) [тело цикла].

Оператор выполнения цикла с постусловием (выполняется, пока):

do [тело цикла] while(условие).

Оператор выполнения цикла, содержащий слово for, заголовок и тело цикла:

for (начальные значения; условие; оператор) [тело цикла].

Цикл for используется тогда, когда количество повторений цикла заранее известно или может быть вычислено.

Оператор безусловного перехода:

goto [метка].

Оператор выхода из цикла и перехода к следующему оператору:

break.

Оператор завершения текущего шага цикла и перехода к новому шагу (не

выходя из цикла):

continue.

Оператор возврата из функции:

return.

Указатели

Указатель — это переменная, содержащая адрес другой переменной. Применение указателя определяется следующими присвоениями:

px = &x; //присвоение переменной рх адреса переменной х.

y = *px; //присвоение переменной у величины,адрес которой содержится в переменной рх.

Подпрограммы

Подпрограмма (процедура, функция) — это именованная часть программы, к которой можно обращаться из других частей программы.

Функция имеет следующее оформление: имя функции, аргументы функции и тело функции в фигурных скобках. Перед именами функции и именами аргументов ставятся их типы.

Краткий пример функции vyxod может быть таким:

floatvyxod (int n, floadvhod) { тело функции }.

Массивы

Массив - это конечная совокупность данных одного типа. Способы представления массивов поясним конкретными примерами:

int x[10];//массив, состоящий из 10 целых чисел (вектор)

int a[2][5]; //двумерный массив или матрица, состоящая из 2 строк и 5 столбцов

В языке Си понятие массива тесно связано с понятием указателя. Имя массива само является указателем на первый элемент массива. Доступ к членам массива можно получать как через имя массива и индекс, так и через указатель на элемент массива и индекс.

Структура (struct)

Структура - это совокупность данных одинакового или различного типа, обозначенная одним именем. Данные еще называют элементами.

В качестве примера структуры можно взять учетную карточку одного сотрудника предприятия. Элементами такой структуры являются: табельный номер сотрудника, его имя, пол, дата рождения, адрес. Некоторые из этих элементов сами могут оказаться структурами. Например, имя, дата рождения, адрес состоят из несколько частей – элементов другого уровня других структур.

Часто объявляютвначале шаблон структуры, который затем используют для создания структур. Для примера с учетной карточкой шаблон структуры может быть таким:

```
struct anketa
{
inttab_nom;// табельный номер
charfio [30]; //фамилия, имя, отчество
charpol [3]; //пол
char data ;//датарождения
charadres;
};
```

Ключевое слово struct сообщает компилятору об объявлении шаблона структурысименем anketa. Для того, чтобы создать структуру, например, с именем anketa_1, следует написать structanketaanketa_1;

Созданную структуру с именем anketa_1 называют структурной переменной или просто переменной. Когда объявлена структурная переменная, компилятор выделяет необходимый участок памяти для размещения всех ее элементов. При объявлении структуры можно одновременно объявить одну или несколько переменных, например,

```
structanketaanketa_1, anketa_2, anketa_3;
```

По-другому, следом за закрывающей правой фигурной скобкой, заканчивающей список элементов, может следовать список структурных переменных:

```
struct anketa
{...} anketa_1, anketa_2;
```

Доступ к структурной переменной осуществляется с помощью оператора «точка»:

имя структуры.имя элемента;

Логические операторы сдвига

Оператор сдвига влево: «<<». Когда оператор сдвига влево (<<) выполняется над некоторым значением, все биты, составляющие это значение, сдвигаются влево. Связанное с этим оператором число показывает количество бит, на которое значение должно переместиться. Биты, которые сдвигаются со старшего разряда, считаются потерянными, а на место младших битов всегда помещаются нули.

Оператор сдвига вправо: «>>». Операция сдвига вправо (>>) сдвигает разряды левого операнда вправо на количество позиций, указываемое правым операндом. Выходящие за правую границу разряды теряются. Для типов данных без знака (unsigned) освобождаемые слева позиции заполняются нулями. Для знаковых типов данных результат зависит от используемой системы. Освобождаемые позиции могут заполняться нулями либо копиями знакового (первого слева) разряда.

Структура программы

Так как при программировании микроконтроллера мы будем часто прибегать к структурам и библиотекам, то в качестве повторения напишем программу, в которой будем заполнять и выводить на экран элемент типа структура. При этом саму структуру опишем в отдельном файле.

В программе опишем структуру sklad, которая будет хранить данные о хранящихся на складе овощах.

Проект будет состоять из трёх файлов:

Main.c – содержит функцию main().

Sklady.h – содержит описание структуры и заголовки функций для работы с ней.

Sklady.c – содержит описание функций для работы со структурой.

Файл «sklady.h»

Структуры описываются следующим образом:

```
structsklad
{
int carrot;
int potato;
int tomato;
char * adress;
};
```

Гдеsklad – имяструктуры. В фигурных скобках перечислены члены структуры. Переменные типа int будут хранить количество овощей на складе. Указатель на char по факту является строкой и будет хранить адрес склада.

Чтобы более удобно выводить хранящиеся в структуре данные, напишем для этого специальную функцию со следующим заголовком:

```
voidprintsklad(structsklad * sample);
```

В качестве аргумента функция берет указатель на элемент объявленной нами структуры.

Файл «Sklad.c»

В начале этого файла необходимо подключить файлы «sklady.h» и «stdio.h». Последний позволяет использовать функцию printf, которая будет выводить значения переменных в консоль. Для работы вывода данных необходимо в настройках IAR указать, что вывод сообщений от printf передается в окно TerminalIO через библиотеку семихостинга (диалог Options проекта ->GeneralOptions ->LibraryConfiguration ->Librarylow-levelinterfaceimplementation ->stdout/stderr ->Viasemihosting).

В этом файле опишем объявленную ранее функцию printsklad(), которая будет выводить адрес склада и количество килограмм каждого овоща на складе:

```
voidprintsklad(structsklad * sample)
{
```

```
printf("Ha складе по адресу %s
coдержится:\n",(*sample).adress);
printf("Морковки: %d кг\n",(*sample).carrot);
printf("Картофеля: %d кг\n",(*sample).potato);
printf("Помидоров: %d кг\n",(*sample).tomato);
}
```

Функция printf работает по следующему принципу: текстовые сообщения передаются в кавычках (" "), далее, через запятую, идёт имя переменной, которая будет выводиться в данном сообщении. Сообщение пишется целиком, в место, где должно быть значение переменной вписывается специальный спецификатор (для целых чисел - %d, для символьных строк - %s).

Вывести на экран значения всех полей структуры нельзя, возможно лишь получать значения определённых членов структуры с помощью оператора «точка», например "sample.tomato", где sample – имя элемента структуры, а tomato – имя переменной-члена структуры.

Так как функция принимает в качестве аргумента адрес структуры, при обращении к ней необходимо использовать оператор "*", чтобы получить значение по адресу.

Файл «main.c»

В данном файле объявим элемент описанной ранее структуры:

```
structskladsLen;
```

Заполним значения полей структуры:

```
sLen.carrot=200;
sLen.potato=100;
sLen.tomato=50;
sLen.adress="Lenina";
```

И передадим её адрес в описанную ранее функцию с помощью оператора "&":

```
printsklad(&sLen);
```

Ход работы

Задание на лабораторную работу

- 1. Ознакомиться с теоретическими сведениями.
- 2. Написать, отладить и запустить программу.
- 3. Выполнить индивидуальное задание.

Текст программы

```
Файл «sklady.h»:
      structsklad
      int number;
      int carrot;
      int potato;
      int tomato;
      char * adress;
      };
      voidprintsklad(structsklad * sample);
      Файл «sklady.c»:
      #include "sklady.h"
      #include "stdio.h"
      voidprintsklad(structsklad * sample)
      {
      printf("На складе по адресу %s
содержится:\n", (*sample).adress);
      printf("Морковки: %d кг\n",(*sample).carrot);
      printf("Картофеля: %d кг\n", (*sample).potato);
      printf("Помидоров: %d кг\n", (*sample).tomato);
      }
      Файл «main.c»:
      #include "sklady.h"
      int main()
```

```
{
structskladsLen;
sLen.carrot=200;
sLen.potato=100;
sLen.tomato=50;
sLen.adress="Lenina";
printsklad(&sLen);
return 0;
}
```

Индивидуальные задания

1. Перевоз овощей с двух складов на третий.

Дописать к имеющейся программе функцию, которая будет возвращать элемент структуры, содержащий сумму имеющихся овощей на двух складах, передаваемых функции в качестве аргументов.

2. Количество имеющегося картофеля.

В имеющейся программе объявить массив из 5 складов и посчитать количество имеющегося на них картофеля.

3. Сортировка овощей.

Дописать к имеющейся программе функцию, которой будут передаваться адреса 3-х элементов структуры. В результате на первом складе должна быть только сумма морковки с трёх складов, на втором – картофеля, на третьем – помидоров.

6. Лабораторная работа №2. Портыввода/вывода(General-purposeinput/output, GPIO).

Цель работы:Изучить работы портов микроконтроллера на примере программы мигания светодиодами.

Теоретические сведения

1986BE92x_StdPeriph_Driver — стандартная библиотека ввода-вывода, созданная компанией Фитон24 на языке Си для микроконтроллеров семейства Согtex-М производства Миландр. Содержит функции, структуры и макросы для облегчения работы с периферийными блоками микроконтроллеров. Библиотека документирована, включает примеры по каждому периферийному устройству, полностью поддерживает СМSIS (CortexMicrocontrollerSoftwareInterfaceStandard) и предоставляется компанией Миландр бесплатно.

CMSIS — стандартная библиотека для всех микроконтроллеров семейства Cortex-M.

Для работы с портами ввода/вывода используютсябиблиотека MDR32F9Qx_port.h, которая описывает следующие регистры:

- MDR PORTA
- MDR_PORTB
- MDR_PORTC
- MDR_PORTD
- MDR_PORTE
- MDR_PORTF

Исходя из спецификации к отладочной плате светодиоды находятся на порте C (Таблица 2.1).

Кнопка UP находитсяна порте B, а кнопка DOWNна порте E (Рисунок 6.1).

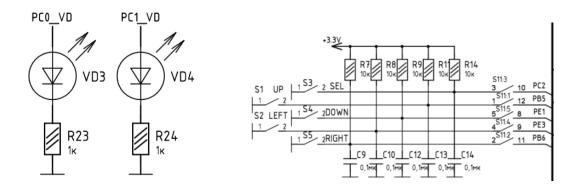


Рисунок 6.1 – Схема положения светодиодов и кнопок

В начале необходимо включить тактирование используемых портов (т.к на регистры портов должна поступить тактовая частота, иначе проект не будет работать) в данном случаеВ,С,Е.

RST_CLK_PCLKcmd(RST_CLK_PCLK_PORTC, ENABLE);

Затем необходимо настроить порты ввода-вывода(см. спецификация1986BE9X.pdf, стр.177,таблица 120)

		Цифровая функция			١				
	Аналоговая	Порт Ю	Основная		Альтернатив	ная	Переопределени	іая	
Вывод	функция	MODE[1:0]=00	MODE[1:0]=01		MODE[1:0]=10		MODE[1:0]=11		
	ANALOG_EN=0	ANALOG_EN=1	ANALOG_EN	ANALOG_EN=1		ANALOG_EN=1		ANALOG_EN=1	
	Порт А								
PA0	-	PA0	DATA0	1)	EXT_INT1	9)	-		
PA1	-	PA1	DATA1		TMR1_CH1		TMR2_CH1		
PA2	-	PA2	DATA2		TMR1_CH1N		TMR2_CH1N		
PA3	-	PA3	DATA3		TMR1_CH2		TMR2_CH2		
PA4	-	PA4	DATA4		TMR1_CH2N		TMR2_CH2N		
PA5	-	PA5	DATA5		TMR1_CH3		TMR2_CH3		
PA6	-	PA6	DATA6		CAN1_TX	2)	UART1_RXD		
PA7	-	PA7	DATA7		CAN1_RX	1	UART1_TXD		
PA8	-	PA8	DATA8		TMR1_CH3N		TMR2_CH3N		
PA9	-	PA9	DATA9		TMR1_CH4]	TMR2_CH4		
PA10	-	PA10	DATA10		nUART1DTR	10)	TMR2_CH4N		
PA11	-	PA11	DATA11		nUART1RTS	1	TMR2_BLK		
PA12	-	PA12	DATA12		nUART1RI	1	TMR2_ETR		
PA13	-	PA13	DATA13		nUART1DCD	1	TMR1_CH4N		
PA14	-	PA14	DATA14		nUART1DSR	1	TMR1_BLK		
PA15	-	PA15	DATA15		nUART1CTS		TMR1_ETR		
			Порт В						
PB0	-	PB0 JA_TDO	DATA16	1)	TMR3_CH1		UART1_TXD		
PB1	-	PB1 JA_TMS	DATA17		TMR3_CH1N		UART2_RXD		
PB2	-	PB2 JA_TCK	DATA18		TMR3_CH2		CAN1_TX		
PB3	-	PB3 JA_TDI	DATA19		TMR3_CH2N	1	CAN1_RX		
PB4	-	PB4 JA_TRST	DATA20		TMR3_BLK	1	TMR3_ETR		
PB5	-	PB5	DATA21		UART1_TXD	10)	TMR3_CH3		
PB6	-	PB6	DATA22		UART1_RXD	1	TMR3_CH3N		
PB7	-	PB7	DATA23		nSIROUT1	1	TMR3_CH4		
PB8	-	PB8	DATA24		COMP_OUT	7)	TMR3_CH4N		
PB9	-	PB9	DATA25		nSIRIN1	10)	EXT_INT4		
PB10	-	PB10	DATA26		EXT_INT2	9)	nSIROUT1		
PB11	-	PB11	DATA27		EXT_INT1		COMP_OUT		
PB12	-	PB12	DATA28		SSP1_FSS		SSP2_FSS		
DD12		DD12	מכאדאת	1	CCD1 CTV	1	עוד כמסס		

Рисунок 6.2 – Функции портов

Исходя из таблицы, мы видим, что у портов микроконтроллера есть аналоговая и цифровая функция.

Аналоговая отвечает за блоки АЦП, ЦАП.

Цифровая функция порта разделена на несколько видов. Основная, альтернативная и переопределенная отвечают за взаимодействие внутренних периферийных компонентов с выводами МК.

Для данной лабораторной работынеобходима колонка таблицы, которая отвечает за использование портов как «Порт IO»

Микроконтроллер имеет 6 портов ввода/вывода. Порты 16-разрядные и их выводы мультиплексируются между различными функциональными блоками, управление для каждого вывода отдельное. Для того, чтобы выводы порта перешли под управление того или иного периферийного блока, необходимо задать для нужных выводов выполняемую функцию и настройки.

Таблица 6.1 - Описание регистров портов ввода-вывода

Название	Описание	
MDR_PORTA	Порт А	
MDR_PORTB	Порт В	
MDR_PORTC	Порт С	
MDR_PORTD	Порт D	
MDR_PORTE	Порт Е	
MDR_PORTF	Порт F	
RXTX[15:0]	MDR_PORTx->RXTX	Данные порта
OE[15:0]	MDR_PORTx->OE	Направление порта
FUNC[31:0]	MDR_PORTx->FUNC	Режим работы порта
ANALOG[15:0]	MDR_PORTx->ANALOG	Аналоговый режим работы
		порта
PULL[31:0]	MDR_PORTx->PULL	Подтяжка порта
PD[31:0]	MDR_PORTx->PD	Режим работы выходного
		драйвера

Название	Описание	
PWR[31:0]	MDR_PORTx->PWR	Режим мощности передатчика
GFEN[31:0]	MDR_PORTx->GFEN	Режим работы входного
		фильтра

PORT Pin — выбор выводов для инициализации

РегистрОЕ - определяет режим работы порта (направление передачи данных):

- ввод PORT_OE_IN (0);
- вывод PORT_OE_OUT (1)

Регистр FUNC - определяет режим работы вывода порта:

- Порт PORT FUNC PORT (0);
- Основная функция PORT_FUNC_MAIN (1);
- Альтернативная функция PORT_FUNC_ALTER (2);
- Переопределенная функция PORT_FUNC_OVERRID (3)

Регистр МОDE - определяет режим работы контроллера:

- аналоговый PORT_MODE_ANALOG(0);
- цифровой PORT_MODE_DIGITAL(1)

Регистр SPEED- определяет скорость работы порта:

- зарезервировано (передатчик отключен) PORT_OUTPUT_OFF (0);
- медленный фронт (порядка 100 нс) PORT_SPEED_SLOW (1);
- быстрый фронт (порядка 20 нс) PORT_SPEED_FAST (2);
- максимально быстрый фронт (порядка 10 нс) PORT_SPEED_MAXFAST (3);

Для инициализации используется структура типа PORT_InitTypeDef, поэтому необходимо объявить переменную данного типа:

staticPORT_InitTypeDefPortInit;
//Объявляемструктурудляконфигурациипорта

Функция настройки порта будет выглядеть следующим образом:

```
voidLedPinGfg (void)
{

RST_CLK_PCLKcmd(RST_CLK_PCLK_PORTC, ENABLE); //Включаем

Тактирование порта С

PortInit.PORT_Pin = PORT_Pin_1; //Устанавливаем номер

Вывода порта

PortInit.PORT_OE = PORT_OE_OUT; //Направление передачи

данных - на выход

PortInit.PORT_FUNC= PORT_FUNC_PORT; //Режимработы - порт

PortInit.PORT_MODE = PORT_MODE_DIGITAL; //Режимработы -

цифровой

PortInit.PORT_SPEED = PORT_SPEED_SLOW; //Скоростъработы -

медленныйрежим

PORT_Init(PORTC, &PortInit); // ПередаемструктурупортуС

}
```

Функции состояния вывода:

PORT_SetBits()- установить на передаваемом в аргументе выводе единицу.

PORT_ResetBits() - установить на передаваемом в аргументе выводе ноль.

Ход работы

Структура программы:

- Включаем тактирование периферии
- Настраиваем порты ввода-вывода
- Начинаем выполнять основной код программы

Исходный код программы:

```
#include "1986be9x config.h"
      #include "1986BE9x.h"
      #include "1986BE9x port.h"
      #include "1986BE9x rst clk.h"
      // Объявляем структуру для конфигурации порта
      staticPORT InitTypeDefPortInit;
      voidLedPinGfg (void)
      RST CLK PCLKcmd(RST CLK PCLK PORTC, ENABLE);//Включаем
тактирование порта С
      PortInit.PORT Pin = PORT Pin 1; //Устанавливаем номер
вывода порта
      PortInit.PORT OE = PORT OE OUT;//Устанавливаем направление
передачи данных - на выход
      PortInit.PORT FUNC= PORT FUNC PORT; //Режимработы - порт
      PortInit.PORT MODE= PORT MODE DIGITAL; //Режимработы -
цифровой
      PortInit.PORT SPEED = PORT SPEED SLOW; //Скоростьработы -
медленныйрежим
      PORT Init(PORTC, &PortInit); //ПередаемструктурупортуС
     }
      intmain (void)
      {
          LedPinGfg (); // инициализация порта С
         while (1) {
          PORT SetBits(PORTC, PORT Pin 1); //включениесветодиода
          for (uint32 t i=0; i<1000000; i++) {} //задержка
          PORT ResetBits (PORTC, PORT Pin 1); //отключениесветодиода
          for (uint32 t i=0; i<1000000; i++) {}
          }
      }
```

Индивидуальные задания

- 1. Реализовать работу двух светодиодов:
- В ходе работы микроконтроллера светодиоды должны загораться одновременно;
- В ходе работы микроконтроллера светодиоды должны загораться по очереди.
 - 2. Реализовать работу кнопки:
- При нажатии кнопки LEFT загорается левый светодиод, при повторном нажатии он затухает;
- При нажатии кнопки RIGHT загорается правый светодиод, при повторном нажатии он затухает;
- При нажатии кнопки UРсветодиоды загораются по очереди, при повторном нажатии они потухают;
- При нажатии кнопки SELECТсветодиоды загораются одновременно, при повторном нажатии они потухают.

7. Лабораторная работа №3. Использование таймера

Цель работы:Изучить работу системного таймера SysTick.

Теоретические сведения

В предыдущей лабораторной работе в качестве задержки был использован пустой цикл, что не совсем корректно. Для реализации задержки можно использовать таймеры, встроенные в микроконтроллер.

Таймеры - один из основных типов периферии микроконтроллера. Они используются для организации временных задержек, выполнения каких-то периодических событий, генерации ШИМ и различных других применений, жестко связанных со временем.

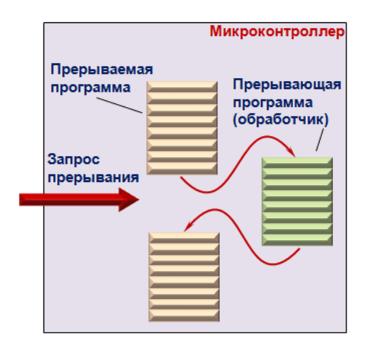
Микроконтроллер 1986ВЕ92У содержит три 16-разрядных таймера с 4 каналами схем захвата и ШИМ с функциями формирования «мертвой зоны» и аппаратной блокировки, а также системный 24-х разрядный таймер и два сторожевых таймера.

В данной лабораторной работе необходимо освоить системный таймер SysTick.

Процессор имеет 24-х разрядный системный таймер, SysTick, который считает вниз от загруженного в него значения до нуля; перезагрузка (возврат в начало) значения в регистр LOAD происходит по следующему фронту синхросигнала, затем счёт продолжается по последующему фронту. Когда процессор остановлен для отладки, таймер не декрементируется.

При работе с различной периферией, в том числе и таймерами, часто используют прерывания.

Прерывание — событие, требующие немедленной реакции со стороны процессора. Реакция состоит в том, что процессор прерывает обработку текущей программы и переходит к выполнению некоторой другой программы, специально предназначенной для данного события. По завершении этой программы процессор возвращается к выполнению прерванной программы.



Настройка:

Описание регистров системного таймера SysTick

Таблица 61 – Описание регистров системного таймера SysTick

Адрес	Название	Тип	Доступ	Значение после сброса	Описание
0xE000E010	SysTick			•	Системный таймер SYSTICK
0xE000E010	CTRL	RW	привилегированный	0x00000004	SysTick->CTRL
0xE000E014	LOAD	RW	привилегированный	0x00000000	SysTick->LOAD
0xE000E018	VAL	RW	привилегированный	0x00000000	SysTick->VAL
0xE000E01C	CALIB	RO	привилегированный	0x00002904 ⁽¹⁾	SysTick->CAL

 $^{^{1)}}$ Калибровочное значение системного таймера.

Всего четыре регистра, но понадобятся нам всего два из них. Рассмотрим их поподробнее.

SysTick->CTRL

Регистр CTRL разрешает основные функции системного таймера.

Назначение бит:

Таблица 62 – Регистр контроля и статуса CTRL

Номер	3117	16	153	2	1	0
Доступ						
Сброс						
	-	COUNTFLAG	-	CLKSOURCE	TICKINT	ENABLE

COUNTFLAG

Возвращает 1, если таймер досчитал до нуля с последнего момента чтения.

CLKSOURCE

Указывает источник синхросигнала:

0 - LSI

1 - HCLK

TCKINT

Разрешает запрос на прерывание от системного таймера:

- 0 таймер досчитает до нуля и прерывание не возникнет;
- 1 таймер досчитывает до нуля и возникает запрос на прерывание.

Программное обеспечение может использовать бит COUNTFLAG, чтобы определить, досчитал таймер до нуля или нет.

ENABLE

Разрешает работу таймера:

- 0 работа таймера запрещена;
- 1 работа таймера разрешена.

Когда ENABLE установлен в единицу, таймер загружает значение RELOAD из регистра LOAD и затем начинает декрементироваться. По достижению значения 0 таймер устанавливает бит COUNTFLAG и в зависимости от TCKINT генерирует запрос на прерывание. Затем загружается значение RELOAD и продолжается счёт.

Необходимо выбрать источник тактового сигнала, разрешить прерывания и включить счетчик. Тактировать таймер необходимо от HCLK (частота тактирования 8 Мгц). Прерывания нам будут нужны для создания собственной функции точной задержки.

```
#define CLKSOURCE (1<<2)//Указывает источник синхросигнала: 0
- LSI, 1 - HCLK.
#define TCKINT (1<<1) //Разрешает запрос на прерывание от
системного таймера.
#define ENABLE (1<<0) //Разрешает работу таймера.
```

Создаем отдельную функцию настройки таймера и вписываем в нее нашу конструкцию.

```
voidInit_SysTick (void)
{
```

```
SysTick->CTRL |= CLKSOURCE|TCKINT|ENABLE;
```

SysTick->LOAD

}

Регистр LOAD устанавливает стартовое значение, загружаемое в регистр VAL.

Таблица 63 – Регистр перегружаемого значения LOAD

Номер	3124	230
Доступ		
Сброс		
	-	RELOAD

RELOAD

Значение, загружаемое в регистр VAL, когда таймер разрешён и когда достигается значение нуля.

Расчёт значения RELOAD

Значение RELOAD может быть любым в диапазоне 0x00000001-0x00FFFFFF. Значение 0 допустимо, но не оказывает эффекта, потому что запрос на прерывание и активизация бита COUNTFLAG происходит только при переходе таймера из состояния 1 в 0.

Расчёт значения RELOAD происходит в соответствии с использованием таймера:

- Для формирования мультикороткого таймера с периодом N процессорных циклов применяется значение RELOAD, равное N-1. Например, если требуется прерывание каждые 100 циклов, то устанавливается значение RELOAD, равное 99;
- Для формирования одиночного прерывания после задержки в N тактов процессора используется значение N. Например, если требуется прерывание после 400 тактов процессора, то устанавливается RELOAD, равное 400.

В данный регистр необходимо загрузить значение задержки. Настроим таймер на прерывание раз в одну миллисекунду. Таймер настроен на тактирование от НСLК – это частота тактирования ядра микроконтроллера. По умолчанию она равна 8 Мгц = 8000000 тактов в секунду. В одной секунде тысяча миллисекунд => 8000000(количество тактов в секунду)/1000(количество миллисекунд в секунде) = количество тактов в одной миллисекунде. Необходимо отнять «1», как описано на рисунке выше.

```
SysTick -> LOAD = (8000000/1000) -1;
```

Разместим данную настройку в функции Init_SysTick перед включением таймера.

```
voidInit_SysTick (void)
{
    SysTick->LOAD |= (8000000/1000)-1;
    SysTick->CTRL |= CLKSOURCE|TCKINT|ENABLE;
}
```

Мы настроили таймер на появление прерываний, но необходимодействие, которое будет происходить, когда данное прерывание появится. Встартап файле находим вектора прерываний:

starte	up_1986be9x.s	main.c		
55				
56	Vectors	DCD	initial_sp	; Top of Stack
57		DCD	Reset_Handler	; Reset Handler
58		DCD	NMI_Handler	; NMI Handler
59		DCD	HardFault_Handler	; Hard Fault Handler
60		DCD	MemManage_Handler	; MPU Fault Handler
61		DCD	BusFault_Handler	; Bus Fault Handler
62		DCD	UsageFault_Handler	; Usage Fault Handler
63		DCD	0	; Reserved
64		DCD	0	; Reserved
65		DCD	0	; Reserved
66		DCD	0	; Reserved
67		DCD	SVC_Handler	; SVCall Handler
68		DCD	DebugMon_Handler	; Debug Monitor Handler
69		DCD	0	; Reserved
70		DCD	PendSV_Handler	; PendSV Handler
71		DCD	SysTick_Handler	; SysTick Handler
72	·			
73		; Exte	rnal Interrupts	
74		DOD	GTN1 TDOIL	- TDOA

Когда появляется какое-то внешнее/внутреннее неотложное событие (прерывание), микроконтроллер прерывает выполнение основной программы, переходит к этой таблице и смотрит, куда ему нужно перейти дальше. Например, когда появляется прерывание от нашего таймера, он переходит к пункту с именем «SysTick_Handler». В случае, если вектор не прописан нами в программе (нет функции с таким именем) — контроллер игнорирует его и продолжает выполнение своей программы. Но если в программе есть функция с этим именем, то он переходит к ее выполнению.

В файлетаin.ccoздадим функцию с именем SysTick_Handler. Объявим глобальную переменную 32-х битной разрядности. Для того, чтобы компилятор не оптимизировал данную переменную, перед ней добавляем «volatile» (это необходимо во избежание ошибок). В данной функции прописываем условие: если переменная еще не равна нулю — отнять 1. Таким образом, каждую миллисекунду контроллер будет останавливать основную программу и проверять, если еще счетчик не пуст — отнять от него 1.

```
volatile uint32_t Delay_dec = 0;
voidSysTick Handler (void)
```

```
{
    if (Delay_dec) Delay_dec--;
}
```

Создадим функцию задержки, которая будет использовать данное прерывание, которая принимает длительность задержки (в миллисекундах), копирует ее в переменную, из которой по прерываниям системного таймера функция отнимает 1 каждую миллисекунду. После того, как задержка исчерпана, программа продолжает свою работу.

```
voidDelay_ms (uint32_tDelay_ms_Data)
{
    Delay_dec = Delay_ms_Data;
    while (Delay_dec) {};
}
```

Исходныйкодпрограммы:

```
#include "1986be9x config.h"
      #include "1986BE9x.h"
      #include "1986BE9x port.h"
      #include "1986BE9x rst clk.h"
      voidLed init (void)
      RST CLK PCLKcmd(RST CLK PCLK PORTC, ENABLE);
      PortInit.PORT Pin = PORT Pin 1;
      PortInit.PORT OE = PORT OE OUT;
      PortInit.PORT FUNC= PORT_FUNC_PORT;
      PortInit.PORT MODE = PORT MODE DIGITAL;
      PortInit.PORT SPEED = PORT SPEED SLOW;
      PORT Init (PORTC, & PortInit);
      #define CLKSOURCE (1<<2) //Указываетисточниксинхросигнала: 0
- LSI, 1 - HCLK.
      #define TCKINT (1<<1) //Разрешает запрос на прерывание от
системного таймера.
      #define ENABLE(1<<0)//Разрешает работу таймера.
      voidInit SysTick (void) //Прерывание раз в миллисекунду.
      {
          SysTick - > LOAD \mid = (8000000/1000) - 1;
          SysTick->CTRL |= CLKSOURCE|TCKINT|ENABLE;
      }
      volatile uint32 t Delay dec = 0;
      voidSysTick Handler (void)
          if (Delay dec) Delay dec--;
      voidDelay ms (uint32 t Delay ms Data)
```

```
{
          Delay dec = Delay ms Data;
          while (Delay dec) {};
      }
      int main (void)
          Init SysTick(); //Инициализируемсистемный таймер.
          Led init(); //Инициализируем ножку 0 порта С для
светодиода.
      while (1)
          {
               PORTC -> RXTX \mid = 1;
               Delay ms (5000);
               PORTC -> RXTX = 0;
               Delay ms (5000);
          }
      }
```

Индивидуальныезадания

- 1. Реализовать работу двух светодиодов:
- В ходе работы микроконтроллера светодиоды должны загораться одновременно с задержкой (номер вариант секунд);
- В ходе работы микроконтроллера светодиоды должны загораться по очереди с задержкой (номер вариант секунд).
- В ходе работы микроконтроллера светодиоды должны загораться по очереди: первый с задержкой (номер вариант секунд), второй с задержкой (номер варианта /2 + 1 секунд).

8. Лабораторная работа №4. Универсальный приемопередатчик (USART)

Цель работы: Научиться использовать универсальный синхронный/асинхронный приемопередатчик, организовать передачу данных данным устройством.

Теоретические сведения

Универсальный

асинхронный

приёмопередатчик(УАПП,англ. *UniversalAsynchronousReceiver-Transmitter, UART*) — узел вычислительных устройств, предназначенный для организации связи с другими цифровыми устройствами. Преобразует передаваемые данные в последовательный вид так, чтобы было возможно передать их по цифровой линии другому аналогичному устройству. Метод преобразования хорошо стандартизован и широко применяется в компьютерной технике.

Представляет собой логическую схему, с одной стороны подключённую к шине вычислительного устройства, а с другой имеющую два или более выводов для внешнего соединения.

Для работы с модулем UART необходимо подключить нуль-модемный кабель (Рисунок 8.1)одним концом к порту RS-232 отладочной платы (Рисунок 2.2 18-й элемент), другим –к персональному компьютеру через преобразователь портаRS-232 в USB порт(Рисунок 8.2), или же напрямую кпортуRS-232, если таковой имеется.



Рисунок 8.1 - Нуль-модемный кабель



Рисунок 8.2 – Кабель преобразователь RS-232 в USB

Взаимодействие между отладочной платой и персональным компьютером

Для того что бы принимать и отправлять данные через порт RS-232 (СОМ порт) необходимо использовать стороннее программное обеспечение, такое как терминальные программы для интерфейса RS-232. В данной лабораторной работе рекомендуется использовать свободную программу Terminal 1.9b (Рисунок 8.3).

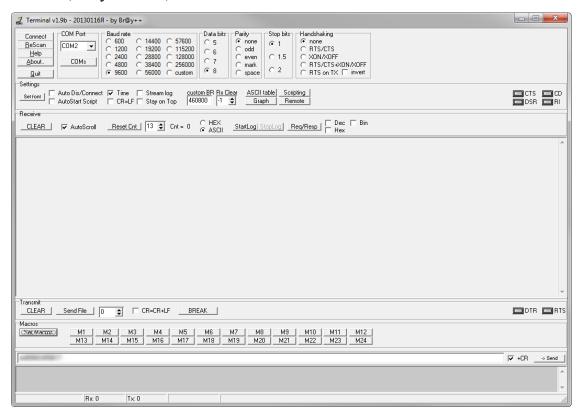


Рисунок 8.3 – Внешний вид программы «Terminal 1.9b»

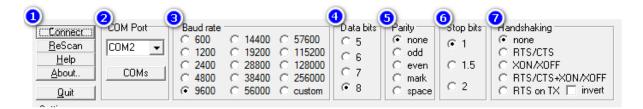
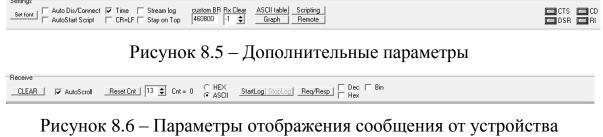


Рисунок 8.4 – Параметры подключения

Описание параметров подключения:

- 1. Функциональные кнопки: **Connect** кнопка для открытия СОМ-порта, **Rescan** пересканировать список СОМ-портов, **Help** справка, **About..** о программе, **Quit** выход из программы;
 - 2. Поле выбора номера СОМ-порта для подключения;
 - 3. Выбор скорости СОМ-порта;
 - 4. Выбор количества бит данных;
 - 5. Выбор четности;
 - 6. Выбор количества стоповых бит;
 - 7. Выбор типа управления потоком.



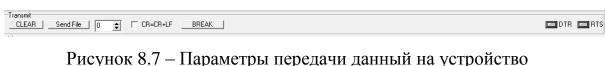




Рисунок 8.8 – Поле для отправки сообщения

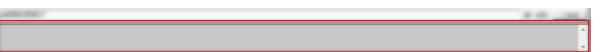


Рисунок 8.9 – Поле отображения отправленных сообщений

Индивидуальные задания

Реализовать программу,в которой микроконтроллер опрашивает кнопку,при нажатие которой контроллер вышлет в USARTсообщение «Pressed», а если кнопка будет не нажата, то «NotPressed».

Исходныйкодпрограммы:

```
#include "1986be9x config.h"
#include "1986BE9x.h"
#include "1986BE9x uart.h"
#include "1986BE9x port.h"
#include "1986BE9x rst clk.h"
#include "1986BE9x it.h"
#include "MilFlash.h"
voidLedPinGfg (void)
PORT InitTypeDefPortInit;
RST CLK PCLKcmd (RST CLK PCLK PORTC, ENABLE);
PortInit.PORT_Pin = PORT_Pin_1;
PortInit.PORT_OE = PORT_OE_OUT;
PortInit.PORT_FUNC = PORT_FUNC_PORT;
PortInit.PORT_MODE = PORT MODE DIGITAL;
PortInit.PORT SPEED = PORT SPEED SLOW;
PORT Init (PORTC, &PortInit);
}
staticUART InitTypeDefUART InitStructure;
void Uart2PinCfg(void)
RST CLK PCLKcmd (RST CLK PCLK PORTF, ENABLE);
PORT InitTypeDefPortInit;
PortInit.PORT PULL UP = PORT PULL UP OFF;
PortInit.PORT PULL DOWN = PORT PULL DOWN OFF;
PortInit.PORT PD SHM = PORT PD SHM OFF;
PortInit.PORT PD = PORT PD DRIVER;
PortInit.PORT GFEN = PORT GFEN OFF;
PortInit.PORT FUNC = PORT FUNC OVERRID;
PortInit.PORT SPEED = PORT SPEED MAXFAST;
```

PortInit.PORT MODE = PORT MODE DIGITAL;

```
PortInit.PORT OE = PORT OE IN;
      PortInit.PORT Pin = PORT Pin 0;
      PORT Init (PORTF, &PortInit);
      PortInit.PORT OE = PORT OE OUT;
      PortInit.PORT Pin = PORT_Pin_1;
      PORT Init (PORTF, &PortInit);
      }
      void Uart2Setup(void)
      {
          /* Select HSI/2 as CPU CLK source*/
      RST CLK CPU PLLconfig (RST CLK CPU PLLsrcHSIdiv2,0);
          /* Enables the CPU CLK clock on UART2 */
      RST CLK PCLKcmd (RST CLK PCLK UART2, ENABLE);
          /* Set the HCLK division factor = 1 for UART2*/
      UART BRGInit(UART2, UART HCLKdiv1);
      UART InitStructure.UART BaudRate= 9600;
      UART InitStructure.UART WordLength= UART WordLength8b;
      UART InitStructure.UART StopBits = UART StopBits1;
      UART InitStructure.UART Parity = UART Parity No;
      UART InitStructure.UART FIFOMode = UART FIFO OFF;
      UART InitStructure.UART HardwareFlowControl =
UART HardwareFlowControl RXE | UART HardwareFlowControl TXE;
      UART Init (UART2, &UART InitStructure);
      UART Cmd(UART2, ENABLE);
      }
      voidButtonPinGfg (void)
      {
          PORT InitTypeDefPortInit;
```

```
RST CLK PCLKcmd(RST CLK PCLK PORTC, ENABLE); //
Включаемтактированиепорта С - кнопкавыбор
          /* КонфигурируемпортСпин 2 */
     PortInit.PORT Pin = (PORT Pin 2);
     PortInit.PORT OE = PORT OE IN;
     PortInit.PORT FUNC = PORT FUNC PORT;
     PortInit.PORT MODE = PORT MODE DIGITAL;
     PortInit.PORT SPEED = PORT SPEED SLOW;
     PORT Init (PORTC, &PortInit);
      }
     int main (void)
     LedPinGfg();
     ButtonPinGfg();
     Uart2PinCfg();
     Uart2Setup();
     uint16 t data;
     int flag = 0;
     while(1)
          {
     if (!PORT ReadInputDataBit(PORTC, PORT Pin 2)) //
обработканажатиякновки select (выбор)
              {
     PORT SetBits(PORTC, PORT Pin 1);// включениесветодиода
     if(data == 0) {
     data = 1;
     flag = 0;
              }
     else
              {
```

9. Список литературы

- 1. А. В. Пуговкин, А. В. Бойченко, Р. В. Губарева, Е. С. Сорокина, А. М. Мукашев. Методическое пособие по программированию микроконтроллеров. Томск 2015.
- 2. Недяк С.П., Шаропин Ю.Б. Лабораторный практикум по микроконтроллерам семейства Cortex-M. Методическое пособие по проведению работ. Томск: ТУСУР, 2013. 77 с.
- 3. Коллективный блог Хабрахабр. Блог пользователя Vadimatorikda. [электронный ресурс]. Режим доступа https://habrahabr.ru/users/vadimatorikda/topics/ (дата обращения 10.08.2016)
 - 4. Быстрый старт для K1986BE92QI.
- 5. Спецификация Микросхем серии 1986ВЕ9ху, К1986ВЕ9ху, К1986ВЕ9ху, К1986ВЕ9хуК К1986ВЕ92QI, К1986ВЕ92QC, 1986ВЕ91Н4, К1986ВЕ94Н4, К1986ВЕ94Н4. Миландр: Версия 3.8.0 08.09.2015 518 с.
- 6. Демонстрационно-отладочная плата 1986EvBrd_64. Техническое описание. Миландр: Версия 1.0 25.05.2010 9 с.