

Яндекс.Директ



Светодиодная подсветка LED!

Низкие цены. Гарантия 3 года.
Доставка 0 руб. Настройка.
Установка. Звоните!

Светодиодный экран

Бегущая строка

Медиафасад LED табло

ledimperial.ru Адрес и телефон

×



×

Ищете смартфон Xiaomi?

Широкий модельный ряд в
наличии. Поможем настроить,
доставим бесплатно!

indexiq.ru Адрес и телефон



×

Адаптеры интерфейса !

Коммуникационные интер-
фейсные модули ICP DAS,
OMRON, Advantech, Siemens!

mirasu.ru Адрес и телефон

×

xiaomi купить

в Новороссийске. Безнал.
Кредит, Доставка,
Visa/Mastercard!

Смартфоны Аксессуары

Доставка и оплата Гарантия

mactmade.ru

Адрес и телефон

Новороссийск

AVR. Учебный курс. Операционная система. Установка

AVR. Учебный курс | 10 Июль 2008 | DI HALT | 23 Comments

Ядро у нас есть, теперь осталось это все хозяйство записать на МК. Для этого всего лишь надо расставить нужные части кода в исходник. Показывать буду на примере ATmega8. Для других МК разница минимальная. Может быть с таймером что нибудь помудрить придется, но не более того.

Например, недавно, вкорячивал ту же схему на ATmega168, так пришлось подправить инициализацию таймера — регистры там зовутся по другому. Пришлось изменить макрос OUTI — так как многие привычные уже регистры перестали загружаться через команду OUT — выпали из диапазона, только через LDS/STS ну и, собственно, все хлопоты. Потратил минут 20 на переименование регистров и заработало.

Итак. Есть у нас совершенно новый пустой файл NewMega8-rtos.asm

```
1 ; Добавляем в него первым же делом инклюдник восьмой меги:
2
3         .include "m8def.inc"      ; Используем ATMega8
4
5 ; Следом я добавляю файл с моими макроопределениями в котором записаны все символические имена
6 ; для ресурсов, вроде регистров, портов, отдельных пинов. ИМХО удобней все держать по разным
7 ; файлам, но тут уже дело за вашими привычками.
8
9         .include "define.asm"
10
11 ;Потом файл с макросами, он тоже отдельный и кочует из программы в программу. Именно там всякие
12 ; левые самодельные команды вроде OUTI прописаны.
13
14         .include "macro.asm"      ; Все макросы у нас тут
15
16 ; Следом идет файл макросов ядра ОС. Он должен располагаться в начале программы, иначе компилятор
17 ; не поймет. Именно там прописаны макросы таймерной службы, добавления задачи и таймера, там же
18 ; заныкан стандартный макрос инициализации UART и многое другое.
19
20         .include "kernel_macro.asm"
21
22 ;Дальше прописывается сегмент оперативной памяти в котором заранее определены
23 ; все очереди задач и таймеров.
```

```

24         .DSEG
25         .equ    TaskQueueSize = 11        ; Размер очереди событий
26 TaskQueue: .byte TaskQueueSize            ; Адрес очереди событий в SRAM
27         .equ    TimersPoolSize = 5        ; Количество таймеров
28 TimersPool: .byte TimersPoolSize*3        ; Адреса информации о таймерах
29
30 ; Следом уже идет код, начинается кодовый сегмент. Надо заметить, что у меня вся таблица
31 ; Прерываний спрятана в vectors.asm и вместо таблицы в коде .include "vectors.asm" это удобно
32
33         .CSEG
34         .ORG    0x0000                    ; Проц стартует с нуля, но дальше идут вектора
35 RJMP      Reset
36
37         .ORG    INT0addr                  ; External Interrupt Request 0
38 RETI
39         .ORG    INT1addr                  ; External Interrupt Request 1
40 RETI
41
42         .ORG    OC2addr                   ; Timer/Counter2 Compare Match
43 RJMP      OutComp2Int                    ;<<<<<<<< Прерывание OC!!!
44
45         .ORG    OVF2addr                  ; Timer/Counter2 Overflow
46 RETI
47         .ORG    ICP1addr                  ; Timer/Counter1 Capture Event
48 RETI
49         .ORG    OC1Aaddr                  ; Timer/Counter1 Compare Match A
50 RETI
51         .ORG    OC1Baddr                  ; Timer/Counter1 Compare Match B
52 RETI

```

53	.ORG	OVF1addr	; Timer/Counter1 Overflow
54	RETI		
55	.ORG	OVF0addr	; Timer/Counter0 Overflow
56	RETI		
57	.ORG	SPIaddr	; Serial Transfer Complete
58	RETI		
59	.ORG	URXCaddr	; USART, Rx Complete
60	RJMP	Uart_RCV	
61	.ORG	UDREaddr	; USART Data Register Empty
62	RETI		
63	.ORG	UTXCaddr	; USART, Tx Complete
64	RJMP	Uart_TMT	
65	.ORG	ADCCaddr	; ADC Conversion Complete
66	RETI		
67	.ORG	ERDYaddr	; EEPROM Ready
68	RETI		
69	.ORG	ACIaddr	; Analog Comparator
70	RETI		
71	.ORG	TWIaddr	; 2-wire Serial Interface
72	RETI		
73	.ORG	SPMRaddr	; Store Program Memory Ready
74	RETI		
75	.ORG	INT_VECTORS_SIZE	; Конец таблицы прерываний

После таблицы векторов идут обработчики прерываний. Они короткие, поэтому их размещаю в начале. Первым же обработчиком идет обработчик прерывания от таймера на котором висит таймерная служба ОС. Под таймерную службу желательно отдать самый стремный таймер, на который не завязана ШИМ или еще какая полезная служба. В идеале бы под это дело пустить Timer0, как самый лоховский. Но он

не умеет считать от 0 до регистра сравнения, только от нуля до 255, впрочем, в обработчик прерывания можно добавить предварительную загрузку таймера0 нужным значением и не расходовать более навороченный таймер. Мне было лень, я повесил все на Таймер2, а в регистр сравнения прописал такое значение, чтобы прерывание было ровно один раз в 1мс. Разумеется, выставив предварительно нужный делитель.

1	; Interrupts procs		
2	; Output Compare 2 interrupt - прерывание по совпадению TCNT2 и OCR2		
3	; Main Timer Service - Служба Таймеров Ядра - Обработчик прерывания		
4			
5	OutComp2Int:	TimerService	; Служба таймера OS
6			; Весь код обработчика в виде одного макроса
7			; Просто вставил и все. Куда угодно. Можно извратиться
8			; Подать импульсы с нужной частотой на какой-нибудь
9			; INT0 и службу таймеров повесить на его прерывание
10			; Разумеется, в таблице векторов из вектора прописан
11			;переход сюда
12		RETI	; выходим из прерывания
13			
14	Uart_RCV:	RETI	; Другие прерывания если нужны
15	Uart_TMT:	RETI	

То все было обязательной подготовкой и разметкой адресов и памяти, а вот тут уже начинается сама программа. Именно отсюда стартует проц. Вписываем следующий код:

1	Reset:	OUTI	SPL,low(RAMEND)	; Первым делом инициализируем стек
2		OUTI	SPH,High(RAMEND)	

Все инициализации у меня спрятана в **.include «init.asm»**, но тут я распишу ее полностью.

```
1 ; init.asm
2 ; Очистка памяти
3 RAM_Flush:      LDI      ZL,Low(SRAM_START)
4                  LDI      ZH,High(SRAM_START)
5                  CLR      R16
6 Flush:          ST       Z+,R16
7                  CPI      ZH,High(RAMEND)
8                  BRNE     Flush
9
10                 CPI      ZL,Low(RAMEND)
11                 BRNE     Flush
12
13                 CLR      ZL
14                 CLR      ZH
15
16 ; Init RTOS           ; В исходнике все сделано
17 ;             INIT_RTOS ; вот так вот, одним макросом. Макрос описан
18 ;             ; в файле kernel_macro.asm
19 ;             ; Но я распишу тут подробно. Там идет настройка
20 ;             ; Таймера в работу
21
22 ; Содержимое макроса INIT_RTOS
23
24                 OUTI      SREG, 0           ; Сброс всех флагов
```

```

25
26         rcall ClearTimers      ; Очистить список таймеров PTOC
27         rcall ClearTaskQueue   ; Очистить очередь событий PTOC
28         sei                    ; Разрешить обработку прерываний
29
30 ; Настройка таймера 2 - Основной таймер для ядра
31
32         .equ    MainClock      = 8000000          ; CPU Clock
33         .equ    TimerDivider   = MainClock/64/1000 ; 1 mS
34
35         OUTI    TCCR2,1<<CTC2|4<<CS20 ; Установить режим CTC и предделитель =64
36         OUTI    TCNT2,0           ; Установить начальное значение счётчиков
37
38
39         ldi     OSRG,low(TimerDivider)
40         out     OCR2,OSRG          ; Установить значение в регистр сравнения
41 ; Конец макроса INIT_RTOS
42
43
44         OUTI    TIMSK,1<<OCF2      ; Разрешить прерывание по сравнению
45
46 ; Инициализация остальной периферии
47         USART_INIT
48 ; Конец init.asm

```

После инициализации идет секция запуска фоновых приложений. Добавим пока меточку про запас, с нас не убудет.

1	Background: NOP ; Пока тут ничего нет
---	---------------------------------------

Главный цикл. Его надо скопировать без изменений, как есть.

1	Main: SEI ; Разрешаем прерывания.
2	wdr ; Reset Watch DOG
3	rcall ProcessTaskQueue ; Обработка очереди процессов
4	rcall Idle ; Простой Ядра
5	rjmp Main ; Основной цикл микроядра PTOC
6	
7	; В Idle можно сунуть чтонибудь простое, быстрое и некритичное.
8	; Но я обычно оставляю его пустым.

После главного цикла вставляется шаблон под секцию задач. Именно сюда вписывается наш исполняемый код. Тут творится самое интересное

1	Idle: RET
2	;-----
3	Task1: RET
4	;-----
5	Task2: RET
6	;-----
7	Task3: RET


```

8      ;-----
9      Task4:          RET
10     ;-----
11     Task5:          RET
12     ;-----
13     Task6:          RET
14     ;-----
15     Task7:          RET
16     ;-----
17     Task8:          RET
18     ;-----
19     Task9:          RET
20
21     ; А после секции задач вставляем шаблонную таблицу переходов и код ядра
22         .include "kerneldef.asm"          ; Подключаем настройки ядра
23         .include "kernel.asm"             ; Подключаем ядро ОС
24
25     TaskProcs:      .dw Idle                ; [00]
26                   .dw Task1                ; [01]
27                   .dw Task2                ; [02]
28                   .dw Task3                ; [03]
29                   .dw Task4                ; [04]
30                   .dw Task5                ; [05]
31                   .dw Task6                ; [06]
32                   .dw Task7                ; [07]
33                   .dw Task8                ; [08]
34                   .dw Task9                ; [09]

```

Готово! Можно компилировать, пока это пустой проект. Но ненадолго.

Итак, теперь то же самое, но по пунктам.

Установка AVR OS

- Создаем пустой проект
- Вставляем файлы макроопределений
- Вставляем разметку памяти под очереди задач/таймеров
- Вставляем таблицу векторов прерываний
- Прописываем в таблице векторов прерываний переход на обработчик таймера по переполнению
- Добавляем обработчик прерываний
- Прописываем стартовую метку и инициализацию стека
- Инициализация всего что только можно — портов, периферии, обнуление ОЗУ, обнуление очередей, запуск таймера ОС.
- Добавляем секцию фоновых задач
- Добавляем код главного цикла
- Добавляем шаблонную сетку задач
- Добавляем код ядра и таблицу переходов.
- Пишем наш код
- . . .
- PROFIT

В следующий раз я покажу практический пример работы с этой ОС. В котором будет красочно показано ради чего, собственно, этот геморрой и почему мне он так нравится :)

23 thoughts on “AVR. Учебный курс. Операционная система. Установка”

Medved

9 Апрель 2009 в 21:41

Вот бы поглядеть на этот геморой в деле!!! Очень хочу увидеть!!))))

nestandart

9 Апрель 2009 в 21:44

чем таким красивым так красиво исходники в веб оформляешь ?

★ **DI HALT**

9 Апрель 2009 в 23:01

Плагин для вордпресса

WP-Syntax 0.9.1

Syntax highlighting using GeSHi supporting a wide range of popular languages. От Ryan McGeary.

Syrok

9 Апрель 2009 в 23:43

зачем он такие большие табы делает...

беру свои слова обратно, иначе метки не влезут...

★ **DI HALT**

9 Апрель 2009 в 23:50

Эт я делаю по три таба от края.

goodic

10 Апрель 2009 в 17:09

для 8-ки код выложить можешь?

★ DI HALT

10 Апрель 2009 в 21:34

На нее и будет

Aspiring

19 Январь 2011 в 16:00

Я извиняюсь, но по моему здесь выставляется предделитель не 64, а 256

CSn2 CSn1 CSn0 Description

0 1 1 clk /64 (From prescaler)

1 0 0 clk /256 (From prescaler)

; Настройка таймера 2 — Основной таймер для ядра

.equ MainClock = 8000000 ; CPU Clock

.equ TimerDivider = MainClock/64/1000 ; 1 mS

OUTI TCCR2,1<<CTC2|4<<CS20 ; Установить режим CTC и предделитель =64 OUTI TCNT2,0 ; Установить начальное значение счётчиков

rumatavz

15 Ноябрь 2011 в 19:06

Тут ошибка

>.equ TimerDivider = MainClock/64/1000 ; 1 mS

Пусть TimerDivider = 2

Тогда будет так

TimerDivider = 0

задержка

TimerDivider = 1

задержка

TimerDivider = 2

задержка

TimerDivider = 0 и прерывание

Те 3 задержки а не 2, как ожидается. Т.о. при малых величинах TimerDivider частота срабатывания таймера будет отличаться от ожидаемого.

andykay

23 Ноябрь 2012 в 3:25

Всем привет. Исходя из текста урока я не очень понял, для чего нужна таблица векторов. Если можно — в общих чертах уточните для чайников.

★ DI HALT

23 Ноябрь 2012 в 5:36

При прерывании происходит фиксированный переход по конкретному вектору прерывания, жестко заданны физический адрес, а оттуда мы перенаправляем уже туда, куда нам нужно.

Т.е. проц знает ,что если пришел байт в UART надо перейти в такую то ячейку таблицы векторов, а вот что туда положит программер и куда потом оно перейдет это уже дело программиста.

TideAriel

29 Июль 2013 в 15:59

А почему все подключаемые файлы .asm а не .inc ?

★ DI HALT

29 Июль 2013 в 16:13

А почему они должны быть именно inc? обычно в инк нет исполняемого кода, только дефайны всякие.

TideAriel

29 Июль 2013 в 17:40

ну просто .asm как мне кажется модуль с ассемблерными командами, а вот .inc это заголовочный файл, который просто включает на место директивы .include свое содержимое. Разницы как я понял нет в случае простого включения файла в другой файл, но как то логичней мне кажется .inc использовать.

TideAriel

29 Июль 2013 в 17:43

просто когда я вижу файл с расширением .asm, то мне кажется, что он должен ассемблироваться как отдельный объектный модуль. А когда я вижу файл .inc, то я сразу понимаю, что этот файл просто для вставки в другой файл.

Biggy

2 Август 2013 в 14:04

У меня такая проблема. Скопировал саму РТОС с пинбоарда, у меня как раз мега 16. Но всю свою программу выкинул. Оставил только то, что здесь написано. При компиляции выдает такую лажу

\Sys-RTOS\Sys_RTOS.asm(94): error: Invalid character: 'ò' (0xf2)

и таких 59 символов. Ниче не могу понять, что за фигня. Реально ничего нету, а такая фигня.

★ DI HALT

2 Август 2013 в 14:06

эм.... а можешь скриншот студии на этот участок показать? На что она тебе там тычет? Еще рекомендую смотреть выше и ниже что там есть.

Biggy

2 Август 2013 в 14:52

а все нашел, при копипастинге не зацепил ;

Wan-Derer

23 Октябрь 2013 в 12:53

Вот такой пример пришёл на ум.

Предположим, есть ряд из 8 (всего-то) кнопок, из которых собирается байт данных, используемый в программе. Ненажатая кнопка — 1, нажатая — 0. Может быть нажата одна кнопка, несколько или ни одной. Надо бороться с дребезгом. Решение «в лоб» с помощью RTOS:

1. Берём байт с порта
2. Накидываем на него промежуточную маску (по ИЛИ, в нужных битах единички)
3. Анализируем результат, ноль в бите номер X запускает задачу X, которая:
 - поднимает бит X в промежуточной маске
 - кладёт бит X в выходном байте
 - инициирует задачу Y через время успокоения дребезга
4. Идём на начало

Задача Y:

- кладёт бит X в промежуточной маске
- поднимает бит X в выходном байте

Итого надо 8 задач X, 8 задач Y, плюс опрос клавиши тоже лучше по прерыванию, плюс поднятие флага готовности выходного байта после того как отработают все X. Слишком жирно или нормально? :)

★ DI HALT

24 Октябрь 2013 в 11:41

Да можно завести просто промежуточную переменную и опрос кнопки делать раз в 10мс, например.

Т.е. считали байт. Сунули в переменную. Вызвали задачу повторно. Даже не проверяя кто там что нажал — считали еще раз через 10мс. Сравнили с переменной — если не изменился. Считаем, что нажатие есть. Анализируем его побитно или кейсом — делаем действия. Все на конечном автомате.

Тут все сильно упрощается, для геймпада, например, такой метод не годится, т.к. быстрое нажатие одновременно нескольких кнопок вызовет эффектдребезга. Ну в этом случае делаешь сравнение надребезг побитно.

Wan-Derer

24 Октябрь 2013 в 12:37

Тут же какая проблема. Вероятна ситуация когда нажата сначала одна кнопка, а потом — до окончания еёдребезга нажимается вторая. Ну хорошо, с кнопками маловероятно, а вот с каким-то устройством с релейными GPO — вполне. Т.е. необходимо контролироватьдребезг каждого бита, а не байта в целом: сначала зажат бит1 и мы перестали его опрашивать на времядребезга, но в это время зажат бит2. Потом прошло времядребезга бита1 и мы снова его опрашиваем — но только его т.к. бит2 ещёдребезжит и надо подождать.

У тебя же получается что после нажатия надо какое-то время не опрашивать весь байт...

Впрочем, возможно я загоняюсь :) Проще выставить требование к управляющему ус-ву чтобы оно держало бит зажатым, скажем

200-300 мс, тогда всё становится проще :)

Кстати, каково типичное время дребезга маленьких реле или герконов?

★ DI HALT

24 Октябрь 2013 в 15:02

Крайне маленькое, миллисекунды. На обычной китайской тактовой кнопке я как то хотел увидеть дребезг, чтобы сделать скриншот для статьи и... не увидел. Я выкрутил осциллограф на минимальную временную задержку и там что то телепалось в микровеличинах, так, что уже фронты начали заваливаться. Пришлось для эффектного кадра стучать по кнопке отверткой. :) У реле, а тем пачке герконов, с этим еще лучше.

Celeron

13 Февраль 2014 в 18:07

Смотрите также проект: **«AVRASM: Диспетчер задач RTOS 2.0 (псевдо кооперативная ОС)»**

В котором Автор: отрефакторил код представленного здесь «Диспетчера задач RTOS», оптимизировал и универсализировал, добавил новые фичи, декларировал чёткое API, и опубликовал на GitHub... Фактически, весь код был переписан сызнова, по прототипу DI HALTa.