Пишем CSP2018 Invitro

Статья-пример SDCC-NOINIT

Оглавление

Предупреждение	3
Введение	3
1. Из чего же? Из чего же сделана наша программа?	
1.1. Функциональные блоки программы	
1.2. Как собирать? Откуда запускать?	
1.3. Исходный текст — на блоки он побит, на файлы разделён	
2. main() функция — начало всех процессов	
3. Бежали блики по реке	
4. Музыкальное сопровождение	
4.1. О сколько нам мелодий чудных наш плеер быстрый проиграл!	
4.2. Льется музыка-музыка-музыка, то печаля, а то — веселя	
4.3. Мелодий круглые монетки	
4.4. Мерцают буквы нотам в такт, отрада сердца — эквалайзер	
5. Свечи загадочное пламя дрожит — что видишь в нём?	
6. Сменяют лики и картины друг друга плавно по чуть-чуть	
7. Бежит строка и чуть дрожит — приветы в ней и пожеланья	
Заключение	

Предупреждение

Автор ни в коем случае не считает свое мнение единственно правильным и может его изменить или дополнить под действием разумных аргументов.

Также я не претендую на истину в последней инстанции, не считаю себя великим разработчиком систем как для Z80, так и систем вообще.

Посему прошу простить и понять мои ошибки, неточности и прочие места, которые вам придутся не по вкусу.

Если же вам есть, что сказать — то можно всегда написать мне об этом.

Также хочется сказать большое человеческое спасибо WBRy за конструктивную критику и вообще за то, что он смог подвинуть меня на написание CSP2018 Invitro.

SfS, автор сего труда.

Введение

Написав CSP2018 Invitro я подумал, что это штука бесполезная и ненужная. И впал в уныние. Действительно, уже тысячи мне подобных, неподобных и бесподобных программистов писали на спектруме миллионы всяких разных демо, где что-то летало, что-то мерцало и что-то звучало. Разумеется, как приглашение на фестиваль, эта программа заслуживает внимания. Но это внимание сведётся к одноразовому просмотру и не более.

Но, выпив квасу, закусив шашлыком и придя в благодушное настроение, я решил, что труд пропадать даром не должен.

В процессе написания CSP2018 Invitro мной были найдены немало ошибок в библиотеках SDCC-NOINIT и дописано немало полезных функций. Чтобы эти титанические усилия не пропали даром, я решил написать небольшую статью о том, как создаётся программа с помощью системы сборки проектов для ZX SDCC-NOINIT.

Итак, это статья о том, как работает CSP2018 Invitro изнутри. С разбором исходного кода и решений в нём применённых. Ну и конечно же — с примерами использования библиотечных функций.

Оговорюсь, что на деталях, описанных в документе «ZX SDCC NOINIT Система сборки проектов для Z80 на базе пакета SDCC» я останавливаться подробно не буду.

Полезные ссылки.

Документ «ZX SDCC NOINIT Система сборки проектов для Z80 на базе пакета SDCC» доступен тут: https://github.com/salextpuru/sdcc-noinit/blob/master/doc/sdcc-noinit.pdf.

Исходные тексты CSP2018 Invitro расположены внутри системы сборки проектов для ZX SDCC-NOINIT тут: https://github.com/salextpuru/sdcc-noinit/tree/master/apps/csp2018invitro.

1. Из чего же? Из чего же? Из чего же сделана наша программа?

Если ответить формально — то из каталогов и файлов. Но такой ответ вряд ли устроит кого-то. Так что опустимся до подробностей.

Согласно концепции SDCC-NOINIT каждая программа находится в отдельном подкаталоге каталога apps/. Поэтому все исходные коды проекта csp2018invitro, за исключением библиотек, находятся в каталоге sdcc-noinit/apps/csp2018invitro/, где sdcc-noinit/ - корневой каталог системы сборки SDCC-NOINIT. Исходные тексты библиотек находятся в каталоге sdcc-noinit/libsrc/.

Будем рассматривать программу «сверху вниз». От внешнего вида, музыки и управления — к исходным кодам на С и Ассемблере.

1.1. Функциональные блоки программы

Чтобы понять дальнейшее, лучше всего запустить **csp2018invitro** на живом спектруме или (для извращенцев) на эмуляторе. Для те, кто находится далеко и не захватил с собой спектрума, я привожу снимок экрана (рис.1).



Рис. 1: Экран программы **csp2018invitro**

Вся эта красота, кажущаяся единым целым, состоит из нескольких частей. И каждая часть управляется отдельным программным блоком.

Перечислим части экрана, соответствующие отдельным программным блокам (рис.2).



Рис. 2: Экран программы **csp2018invitro** (функциональные блоки)

Блок 1 (сверху в центре экрана). Рисунок цветного логотипа CSP по которому время от времени пробегает светлая полоска.

Блоки 2 (кружочки слева и справа от блока 1). Эти кружочки символизируют номер мелодии. Зелёный кружочек визуально показывает какая мелодия проигрывается в данный момент.

Блок 3 (горящая свеча слева и надпись «28-29 Июля Новосибирск (С) 2018 SfS» справа). Это на самом деле единый спрайт. Единственный движущийся объект связанный с этим спрайтом — пламя свечи.

Блок 4 (плавно сменяющиеся надписи; «Портал zx.pk.ru» на рисунке). Это отдельный программный блок, который выводит эффект плавной смены спрайтов поверх блока 3. На месте блока 4 в спрайте блока 3 специально оставлена пустота.

Блок 5 (надпись-эквалайзер CSP2018). Цвет букв меняется в зависимости от громкости и частоты музыки. Каждая буква соответствует одному параметру.

Блок 6 (бегущая строка). О блоке 6А, являющемся частью блока 6, поговорим позже.

Кроме экранных процедур есть блоки управления музыкой, блок опроса клавиатуры, блок обработки прерываний, которые происходят в начале кадра 50 раз в секунду (или каждые 20миллисекунд).

Каждый программный блок — это независимая программная единица, включающая в себя функции обработки того или иного типа данных, возможно данные и обязательно интерфейс для взаимодействия с другими программными блоками.

В идеальном случае каждый программный блок можно взять и без изменений перенести в другую программу.

1.2. Как собирать? Откуда запускать?

Заглянем в каталог sdcc-noinit/apps/csp2018invitro/ и посмотрим, что там находится.

Концепция SDCC-NOINIT предполагает наличие для каждой программы двух файлов — файла конфигурации сборки **build.mk** и файла конфигурации программы **config.mk**.

Содержимое config.mk:

```
# Start adress of module/program Адрес загрузки и запуска START=0x6000
```

Stack Size Размер стека SSIZE=0x400

Interrupt on start: 0-disable, 1-enable Прерывания запрещены DISTART=0

Store caller stack (1) or self stack (0) Программа имеет собственный стек CALLERSTACK=0

Надеюсь, тут всё понятно. Если перевести на человечий язык, то можно сказать, что: программа загружается с адреса **0x6000**, запускается программа с того же адреса; в момент запуска программы прерывания запрещены; программа использует собственный стек размером 1Кбайт.

Содержимое build.mk:

App name Название программы (файлов .bin .tap и т.п.) APP=csp2018inv

Object files Список объектных файлов

OBJ=main.rel music.rel printscale.rel

OBJ+=cspLogo.rel spr2018.rel logos.rel uSctrollText.rel

OBJ+=musbtn.rel candle flame.rel equalizer.rel

OBJ+=jungle_pt3.rel mus010_pt3.rel a_incom_pt3.rel kosmos_pt3.rel mozart_stc.rel opium_pt2.rel

LIBS (user-defined) if LIBS not defined then ALL libraies will be used.

Список используемых библиотек

LIBS=libim2 libzxkbd libspr libay libfonts librnd libz80

Тут всё тоже просто. Задаётся имя программы **csp2018inv**. Именно с таким именем будут создаваться все выходные файлы, в нашем случае **csp2018inv-basic.tap**, **csp2018inv.bin**, **csp2018inv-code.tap**. Это всё наша программа в разных форматах.

Далее список объектных файлов с расширением .rel. Это откомпилированные файлы, получаемые из файлов на языке С (*.c) или ассемблера (*.s). Сборщик сам определяет как создавать .rel-файлы. Например, если указан файл music.rel, то сборщик ищет сначала файл music.c и, если такой файл существует, то компилирует его. Если файл music.c отсутствует, то ищется файл music.s и ассемблирует его. Ну и, если файл music.s тоже отсутствует, то сборщик останавливается с сообщением об ошибке. Кому интересно подробнее — читайте описание SDCC-NOINIT.

И, наконец, задаётся список используемых библиотек. Если список не задан, то сборщик будет пытаться использовать все библиотеки, которые откомпилировал.

1.3. Исходный текст — на блоки он побит, на файлы разделён

Продолжим изучать содержимое каталога **sdcc-noinit/apps/csp2018invitro**/. Займемся исходными текстами. Чтобы было удобнее — сведём все файлы в таблицу по функциональному признаку:

No	Файл	Назначение	Программный блок
1	main.c	Основная программа	Основной цикл. Обработчик прерываний. Приоритетные задачи.
2	cspLogo.c cspLogo.h	Вывод рисунка цветного логотипа CSP по которому время от времени пробегает светлая полоска	Блок 1 (рис.2).
3	musbtn.c	Вывод кружочков, которые символизируют номер мелодии	Блоки 2 (рис.2).
4	logos.c logos.h	Вывод спрайта, содержащего свечу и надпись «28-29 Июля Новосибирск (С) 2018 SfS». Плавная смена надписей справа от свечи.	
5	candle_flame.c	Движение пламени свечи	Блок 3 (рис.2).
6	spr2018.c spr2018.h	Вывод надписи-эквалайзера CSP2018.	Блок 5 (рис.2).
7	equalizer.c equalizer.h	Смена цвета букв в зависимости от громкости и частоты музыки. (эквалайзер)	Блок 5 (рис.2).
8	printscale.c printscale.h	Печать букв увеличенной высоты для организации бегущей строки	Блок 6А (рис.2).
9	uSctrollText.c uSctrollText.h	Бегущая строка внизу экрана	Блок 6 и 6А (рис.2).
10	music.c	Управление музыкальными	

	music.h	проигрывателями	Блок воспроизведения музыки
11	a_incom_pt3.c	Музыка (данные мелодии)	
12	jungle_pt3.c	Музыка (данные мелодии)	
13	kosmos_pt3.c	Музыка (данные мелодии)	
14	mozart_stc.c	Музыка (данные мелодии)	
15	mus010_pt3.c	Музыка (данные мелодии)	
16	opium_pt2.c	Музыка (данные мелодии)	

2. main() функция — начало всех процессов

Как известно, программа на языке С начинается с функции main(). Это не совсем так, поскольку до этой функции выполняется произвольный код инициализации. Но, в нашем случае, об этом можно забыть.

Итак, что же делает функция **main()**, находящаяся в файле **main.c** в нашей программе? Функции её просты и незатейливы:

- установка собственного обработчика прерываний и второго режима прерываний (im2);
- подготовка экрана (его очистка, вывод статических изображений на экран);
- инициализация бегущей строки;
- разрешение прерываний;
- и, наконец, запуск основного бесконечного цикла.

В основном цикле по очереди выполняется два действия:

- проверка доиграла ли до конца музыка и надо ли переходить к следующей мелодии;
- смена картинки справа от свечи через определенное время.

Исходный код функции main() приведён ниже:

```
int main() {
      // Установки и настройки
      CLI();
      // Свой обработчик прерываний
      im2Set();
      im2SetHandler ( im2userHandler );
      // Очистка экрана
      border0();
      winSetAtr (0, 0, 32, 24, 0x00, 0xFF);
      winClear (0,0,32,8);
      // Вывод картинок
      // CSP (цветное вверху экрана)
      logoToScreen (3,0);
      // CSP2018 (Эквалайзер внизу экрана)
      spr2018_put();
      // Середина экрана
      logos_put();
```

А как же остальные красявости? Музыка, свеча, блики на лого? А всё это выполняется в процедуре обработки прерываний. Причем с разным приоритетом.

Разберёмся как работает обработчик прерываний **im2userHandler()**, код которого находится всё в том же файле **main.c**.

Главной особенностью обработчика прерываний является то, что в одном обработчике реализован запуск задач двух приоритетов. На самом деле, приоритетов задач можно организовать сколько угодно.

Если рассматривать с точки зрения приоритета выполнения, то в нашей программе три уровня приоритетов.

Уровень, самый низкий — это процедуры основного цикла функции main(): смена мелодий по кругу и смена картинок справа от свечи.

Следующий приоритет 1 — это визуальные эффекты (бегущая строка, пламя свечи, блик на лого, эквалайзер); опрос клавиатуры и смена мелодии по клавишам 1..6.

И, наконец, высший приоритет 2 — это проигрывание мелодии (вызов функции проигрывателя) и отсчет времени до смены картинок.

Исходный код функции im2userHandler() приведён ниже:

```
// Проверка повторного вызова (это ж прерывания!)
      if ( lock ) {
            return;
      }
      // Блокируем повторный вход в этот участок кода
      lock=1:
      // Разрешаем прерывания.
      SEI();
      // Сдвиг текста
      CheckShiftText();
      // Отрисовка эквалайзера
      equalizer draw();
      // анимация пламени свечи
      candle flame animate();
      // Шаг анимации ЛОГО
      logoAniStep();
      // Опрос клавиатуры (в фоне, т.к. только кнопочки 1-6 важны)
      // Проверка - а может надо сменить мелодию?
      keyMusic ( zxKbdInKey() );
      // Разблокируем вход в этот участок кода
      CLI();
      lock=0;
      SEI();
}
```

Лирическое отступление о стиле кода.

Обратите внимание, что функция определена как static void im2userHandler(), а не просто void im2userHandler(). Это является хорошим тоном, так как переменная или функция объявленная как static является видимой только в пределах одного *.c файла. Удобство очевидно — в программе может быть сколько угодно переменных или функций с одинаковыми именами, если они находятся в разных файлах. Поэтому, если переменная или функция используется только внутри того же файла, где она определена — определяйте её как static. Избежите конфликтов имён. Да и вам удобнее, что не надо для одинаковых по смыслу функций выдумывать разные имена. Жизнь станет легче, прекраснее и удивительнее.

Конец лирического отступления о стиле кода.

Вернемся к приоритету выполнения задач. Очевидно, что если произойдет прерывание, то основной цикл прервется и начнется выполнение обработчика прерываний **im2userHandler()**.

В начале обработчика прерываний **im2userHandler()** объявлена загадочная переменная **static volatile uint8_t lock**. Переменная эта статическая, то есть всегда существует в памяти. Разберёмся с её назначением чуть позже.

Итак, мы попали в обработчик прерываний и сразу же выполняем задачи с высшим, в нашем случае вторым, приоритетом. Сначала проверяем — не надо ли нам проиграть очередную ноту. Если проигрыватель включен — проигрываем ноту. Затем увеличиваем счетчик времени до смены картинок справа от свечи. Всё. Задачи с высшим приоритетом кончились.

Теперь нам надо выполнить задачи с более низким, первым, приоритетом. Сложность тут в том, что если во время выполнения этих задач вдруг возникнет прерывание, то надо такую задачу прервать, и вновь выполнить задачи с высшим, вторым, приоритетом. Но, в то же время, если задача с первым приоритетом уже выполняется, то повторно начинать её выполнение не нужно, будет плохо.

Поэтому просто разрешить прерывания после выполнения задач с приоритетом 2 нельзя. Надо сначала проверить — а не выполняется ли уже задача с приоритетом 1? Именно для этой цели и служит переменная-защёлка **lock**.

После выполнения задач с высшим приоритетом 2 значение переменной-защёлки **lock** проверяется.

Если оно равно нулю, значит функции с приоритетом 1 ещё не выполняются. В этом случае в переменную **lock** записывается 1, затем разрешаются прерывания и начинают по очереди выполняться функции с приоритетом 1.

Если проверка переменной **lock** показала, что она содержит ненулевое значение, значит функции с приоритетом 1 уже выполняются. В этом случае происходит просто выход из обработчика прерывания.

После завершения выполнения всех функций с приоритетом 1 значение переменной **lock** вновь обнуляется, разрешая запуск этих функций по приходу следующего прерывания.

Вот, собственно и всё, что содержится в файле main.c.

3. Бежали блики по реке

Обратимся к логотипу, обозначенному цифрой «1» на рис.2. Это просто спрайт, любезно предоставленный организаторами **CSP2018**. Но чтобы он не был неподвижномёртвым, было решено его оживить. Жизнь ему придаёт время от времени пробегающий «блик». Этот блик — полоса по диагонали с повышенной яркостью.

В файлах **cspLogo.c** и **cspLogo.h** описаны сам спрайт и всего две процедуры работы со спрайтом-логотипом: процедуры **logoToScreen()** — выводит логотип на экран и **logoAniStep()**, которая и организует вывод пробегающего блика.

Если с первой из процедур все предельно ясно, то вторая требует некоторых пояснений.

Процедура **logoAniStep()** вызывается из обработчика прерываний с приоритетом 1 каждые 50 долю секунды. Иногда, когда процессорного времени не хватает один из вызовов может быть пропущен. Это не влияет на впечатление от блика.

В файле **cspLogo.c** определён флаг **enable**, который указывает на то, выводится ли «блик» или нет. Переменная-счетчик **delay** отсчитывает время до очередной «пробежки блика» по спрайту.

Алгоритм работы процедуры прост.

Если флаг **enable** равен 0, то при каждом вызове процедуры **logoAniStep()** происходит уменьшение счетчика **delay** на единицу. Если счетчик **delay** равен нулю, то запускается очередная «пробежка блика» по спрайту (флаг **enable** устанавливается равным единице).

Если флаг **enable** равен 1, то при каждом вызове процедуры **logoAniStep()** происходит очередной «шаг блика», т. е. вывод диагональной полоски с нормальной яркостью и вывод в следующей позиции полоски с повышенной яркостью. Х-координата вывода диагональной полоски определяется переменной **pos**.

Как только полоска «пробежала» весь спрайт, вычисляется задержка до очередной «пробежки блика» (от 1 до 255 пятидесятых долей секунды); позиция X устанавливается в начало (левый нижний угол спрайта); флаг **enable** устанавливается равным нулю, запрещая «пробежку блика».

Oснову манипуляции с атрибутами составляет библиотечная функция void winSetAtr(uint8_t x, uint8_t y, uint8_t w, uint8_t h, uint8_t attr, uint8_t mask).

Это универсальная функция манипуляции с атрибутами. Параметры **x,y,w,h** задают соответственно координаты и размеры окна атрибутов на экране. Параметр **attr** задаёт атрибут, а параметр **mask** — битовую маску атрибута. Если нам надо поменять, например, только **INK**, то **mask=7** (007, 0x07), если **PAPER** — то **mask=56** (070, 0x38). Для **BRIGHT mask=64** (0100, 0x40), а для **FLASH mask=128** (0200, 0x80).

Разумеется, маски можно как угодно комбинировать. Например для **BRIGHT** и **INK** маска будет **mask=71 (0107, 0x47)**. Принцип понятен.

В процедуре **logoAniStep()** функция **winSetAtr()** используется далёким от оптимального способом. Но так как быстродействия хватает, то и оптимизация не нужна.

Если вам после моих пояснений что-то не понятно — глядите в код. Там всё написано:)

4. Музыкальное сопровождение

Музыка. Как только она появляется в программе — сразу становится теплее на душе. Сколько копий было сломано о то, как её лучше играть, какое железо использовать и у кого мелодичнее звенят кокушки на морозе кто более музыкальный музыкант.

Сразу оговорюсь — я не музыкант вообще. Медведь плясал на моих ушах и голосовых связках. Потому все вопросы о достоинствах и недостатках мелодий — к их авторам. Я лишь воспроизвожу то, что создано другими. Потому сосредоточимся на коде, который позволяет нам слушать музыку.

В нашей незатейливой программе музыка не просто играет. Во-первых, мелодий несколько и играют они по кругу одна за другой. Во-вторых, пользователь может прямо указать какую из шести мелодий он хочет услышать. В третьих, необходимо отображать на экране какая именно из мелодий в данный момент проигрывается. Кроме того, в четвёртых, на экране есть ещё и «эквалайзер».

4.1. О сколько нам мелодий чудных наш плеер быстрый проиграл!

Итак основа всего — несколько музыкальных проигрывателей. В нашем случае их два: один для проигрывания музыки в форматах **PT2/PT3** и второй для **STC**-мелодий.

Все музыкальные штучки расположены в библиотеке **libay**. В программе имеется три файла с процедурами, имеющими отношения к музыке — это **music.c**, **musbtn.c** и **equalizer.c**.

Файлы с мелодиями содержат данные и на них мы останавливаться не будем.

Файл **music.c** содержит описание всех мелодий и процедуры смены проигрываемых мелодий.

Каждый из музыкальных плееров имеет три стандартных процедуры: инициализация проигрывания мелодии; шаг проигрывания мелодии; проверка на окончание проигрывание мелодии.

Алгоритм проигрывания мелодий крайне прост:

- инициализация очередной мелодии (вызов процедуры инициализации плеера с указанием на мелодию);
- затем каждое прерывание 1/50сек вызывается процедура проигрывание шага мелодии;
- если процедура проверки на окончание мелодии скажет: «мелодия проиграна!», то инициализация следующей мелодии.

И так — по кругу без конца.

Особенность нашей программы состоит в том, что используются мелодии в разных форматах. Чтобы не городить бог весть что, для каждой мелодии имеется запись (структура типа **sMusic**), которая хранит ссылку на данные мелодии, флаги, специфичные для плеера данного формата и код формата.

Код формата нужен для того, чтобы знать — какой плеер использовать для данной мелолии.

Все записи сведены в массив **musics**[], хранящий все описатели мелодий.

Макрос **N_MUSICS** — это просто количество мелодий, которое вычисляется при компиляции программы автоматически. Так следует поступать всегда, когда не знаете будет у вас 2 записи в массиве или 20. Пусть рутину делает компьютер. И вы не ошибетесь.

Процедура initNewMusic() получает на вход ссылку на описатель мелодии (структуру sMusic) и вызывает функцию инициализации соответствующего плеера. Кроме того, процедура initNewMusic() выставляет обработчик прерывания music_im2h() для соответствующего плеера. Именно этот обработчик вызывается для проигрывания очередного кусочка мелодии каждое прерывание с наивысшим приоритетом.

Функция **checkEndOfMusic()** получает на вход ссылку на описатель мелодии (структуру **sMusic**) и вызывает функцию проверки на окончание мелодии соответствующего плеера.

Процедура checkMusic() примитивна до ужаса.

В ней проверяется — закончена ли очередная мелодия с помощью вызова функции **checkEndOfMusic()**. Если мелодия закончена, то происходит переход к следующей мелодии. Номер проигрываемой мелодии хранится в переменной **musicNumber**.

Так как вызов процедуры **checkMusic()** не имеет жесткой привязки ко времени — то она вызывается в фоне с низшим приоритетом.

4.2. Льется музыка-музыка-музыка, то печаля, а то — веселя...

Как уже говорилось, пользователь может прямо указать какую из шести мелодий он хочет услышать. Для этого создана процедура **keyMusic()**. Она очень проста. На вход передаётся код клавиши, который считывается библиотечной функцией **zxKbdInKey()**. Если клавиша не нажата (код равен нулю), то ничего не происходит. Если нажаты клавиши от «1» до «6» — происходит инициализация указанной мелодии.

4.3. Мелодий круглые монетки

Шесть круглых «монеток» (область 2, согласно на рис.2.) показывают какая из мелодий проигрывается в настоящий момент.

Если вы обратили внимание, что я ни слова не сказал о процедуре musBtnDraw(), которая вызывается при инициализации новой мелодии в процедурах **checkMusic()** и **keyMusic()**. Именно эта процедура, описанная в файле **musbtn.c**, выводит на экран «монетки» мелодий. Все «монетки» выводятся синим цветом и только одна из них, соответствующая проигрываемой мелодии — зелёным.

Координаты «монеток» сведены в массив структур **pos[]**, описанный в том же файле **musbtn.c**. Это позволяет располагать «монетки» в произвольных координатах и легко и быстро менять их расположение при необходиомости.

Процедура **spr0_out0_attr()** выводит спрайт с атрибутами. Так выводятся все «неактивные монетки».

Процедура $spr0_out0()$ выводит спрайт без атрибутов, а уже знакомая нам процедура winSetAtr() устанавливает атрибуты в нужные значения. Так выводится «монетка», указывающая на проигрываемую мелодию.

4.4. Мерцают буквы нотам в такт, отрада сердца — эквалайзер

Эквалайзер. Красиво, загадочно и сразу придаёт программе что-то такое, чего раньше не было. Штука крайне примитивная для музыкального сопроцессора **AY**.

Засунув нос в файл **equalizer.c**, видим, что вся реализация этого действа занимает жалкие несколько строк.

Надпись **CSP2018** (область 5, согласно на рис.2.) выводится один раз при инициализации экрана в процедуре **main()**. Сам спрайт и его вывод описаны в файле **spr2018.c**. Дальнейшие манипуляции с атрибутами производятся процедурой **equalizer draw()** из файла **equalizer.c**.

Так как буквы на спрайте имеют разные размеры, то не мудрствуя лукаво, все координаты и размеры буковок сведены в массив структур **boxText**[], что в файле **equalizer.c**.

Значения всех регистров музыкального сопроцессора **AY** считываются библиотечной функцией **ayDumpGet()**. Данная функция считывает значения регистров в массив байт **ayDump[]**.

Затем, для каждой из буковок, в соответствии со значением регистра музыкального сопроцессора выставляется атрибут согласно таблице **colorTable**[].

Процедура **equalizer_draw()** вызывается из обработчика прерывания с приоритетом 1. То есть выше, чем фоновый цикл, но ниже, чем музыкальный плеер.

Вот, собственно и всё об «эквалайзере».

5. Свечи загадочное пламя дрожит — что видишь в нём?

Свеча является частью изображения области 3, согласно на рис. 2. Вывод статической части свечи вместе с надписью производится кодом, содержащимся в файле **logos.c**.

Но пламя свечи должно двигаться. Движение сделано примитивно — 5 спрайтов, поочерёдно сменяющих друг друга.

Процедура смены спрайтов пламени свечи описана в файле **candle_flame.c** и называется эта процедура **candle_flame_animate()**. Она настолько проста, что и описывать её стыдно. Но надо — значит надо.

Счетчик **candle_flame_delay** отсчитывает 5 прерываний (одну десятую секунды) после чего происходит смена спрайта на следующий.

Счетчик candle flame counter хранит текущий номер спрайта пламени свечи.

Процедура **candle_flame_animate()** вызывается из обработчика прерывания с приоритетом 1, т.е. с тем же приоритетом, что и отрисовка эквалайзера.

Вот, собственно и всё о «пламени свечи».

6. Сменяют лики и картины друг друга плавно по чуть-чуть

Следующий эффект - плавная смена изображения (область 4, согласно на рис.2). Изображение сменяется примерно каждые 10 секунд. Процедура смены изображения logos_check() находится в файле logos.c. Эта процедура вызывается в фоне с низшим приоритетом. Счетчик logos_timer отсчитывает время до смены изображений. Отсчет (то есть увеличение таймера) производится в процедуре logos_int50(), которая вызывается в прерывании с высшим приоритетом.

Как только этот счетчик станет большим или равным 500 (то есть отсчитает 10 секунд), сразу же 8 раз вызывается процедура void $spr0_fade_step(const Sprite0* adr, uint8_t x, uint8_t y)$;. Эта процедура заменяет случайные пиксели экрана по координатам x и y на соответствующие им пиксели спрайта. Размеры области экрана равны размерам спрайта.

То есть происходит вывод спрайта без атрибутов, но не всего, а только случайных пикселей. За 8 циклов меняются почти все пиксели указанной области на пиксели спрайта, чем достигается эффект плавной смены существующего изображения на содержимое

спрайта. После этого вызывается процедура вывода спрайта с атрибутами **spr0_out0_attr** (), которая окончательно выводит спрайт и его атрибуты.

Все это дольше описывать, чем писать код. Так что читайте файл **logos.c**. В ём все написано:)

7. Бежит строка и чуть дрожит — приветы в ней и пожеланья

И, наконец, бегущая строка (области 6 и 6А, согласно на рис.2). Чтобы строка бежала, используются две основные процедуры:

void printScale(uint8_t x, uint8_t y, uint8_t scale, uint8_t ch); - вывод строки, увеличенным по вертикали в scale раз;

void shiftLeftPix(const winShift* w); - скроллирование окна, заданного структурой winShift на один пиксель влево.

Собственно вывод бегущей строки производится процедурой CheckShiftText(), описанной в файле uSctrollText.c.

Счетчик **ShiftTextDelay** отсчитывает количество прерываний до скроллинга строки на 1 пиксель влево.

Счетчик winShiftDelayCounter отсчитывает количество прокруток в состоянии ожидания.

Счетчик symShiftCounter отсчитывает количество пикселей в одном символе по горизонтали.

Особое внимание уделим переменной **winShiftStatus**, которая имеет два значения: **wshStatDelay** и **wshStatShift**. Данная переменная определяет — надо ли выводить очередной символ строки в область 6A или строка скроллируется впустую (то есть убегает влево, а справа символы не появляются).

Если winShiftStatus== wshStatDelay, то символы не выводятся, а строка очищается, путём «убегания» её остатка влево.

Если winShiftStatus== wshStatShift, то после скроллинга строкиочередного на 8 пикселей влево в область 6A выводится следующий символ.

Область **6A** является невидимой. То есть фон и тон на ней — черные и вывод очередного символа не виден. Это сделано для того, чтобы очередной выводимый символ плавно выезжал справа налево. Разумеется, так мы теряем один видимый символ строки, но это самый простой вариант.

Алгоритм работы процедуры **CheckShiftText()** не очень сложный. При каждом её вызове происходит следующее:

- **Шаг 1**. Уменьшение на единицу и проверка счетчика **ShiftTextDelay**. Если он не равен нулю, что ничего больше делать не надо, выходим из процедуры. Иначе переход к **шагу 2**.
 - Шаг 2. Сдвиг влево области 6 (включающей в себя область 6А) на один пиксел влево.
- Шаг 3. Увеличение на единицу и проверка счетчика пикселей **symShiftCounter**. Если он меньше 8 (то есть символ до конца не проскроллирован), то ничего больше делать не надо, выходим из процедуры. Иначе переход **к шагу 4**.
- **Шаг 4**. Проверяем флаг **winShiftStatus**. Если он равен **wshStatDelay**, то значит мы находимся в состоянии ожидания и просто прокручиваем строку влево, не выводя новых символов, переходим к **шагу 5**. Если флаг **winShiftStatus**. Если он равен **wshStatShift**, то идет прокрутка строки с выводом, переходим к **шагу 6**.
- **Шаг** 5. Увеличиваем счетчик количества прокруток в состоянии ожидания **winShiftDelayCounter**. Если этот счетчик больше или равен 256, то переходим к выводу текста со следующего вызова процедуры **CheckShiftText()**. Затем выходим из процедуры.
- **Шаг 6**. Состояние прокрутки с выводом текста. Проверяем дошли ли до конца строки. Если конец строки, то переходим в состояние ожидания при котором 256 раз

прокручивается строка без текста. Т.е. текст просто убегает влево. Если не конец строки, то выводим очередной символ в область 6A.

Заключение

Ну вот вроде всё и расписал. Конечно, кому-то покажется, что я излишне много написал, кому-то наоборот, что сильно мало и неясно. Но, если кому-то что-то непонятно — смотрите код!

Сразу оговорюсь, текст может и наверняка содержит ошибки и неточности. Так что если вы их заметите — укажите мне, где я накосячил:) Не обижусь, а по возможности исправлю.

Смотрите, пробуйте, творите и ломайте. Наслаждайтесь, что вы можете написать круче, чем я:)

SfS 2018