

Зачем использовать линкер

Повышение быстродействия и расширение периферийных возможностей микроконтроллеров приводит к использованию встраиваемых устройств в тех областях, где традиционно использовались мини-платформы, высокопроизводительные специализированные контроллеры или решения на базе ASIC. Соответственно растут объем и сложность программного обеспечения, что предъявляет новые требования к средствам и методологии разработки: минимум ошибок структурирования, минимум оверхеда (формальных нефункциональных участков кода), максимум реюзабилити (повторного использования) кода. Частично задача решается применением компиляторов высокого уровня, однако наиболее полноценного результата можно добиться при помощи ассемблера и линкера (компоновщика).

Традиционно используются три варианта организации проекта:

1) Сборка ассемблером, исходный код в виде одного файла. Отличный вариант для проектов, не превышающих нескольких страниц текста.

2) Сборка ассемблером, исходный код в виде основного файла и подключаемых через **#include** дополнительных модулей. В редких случаях такая структура может продемонстрировать эффективность в проектах до 3..4К команд, однако попытка разделить проект на функциональные блоки упирается в ограничения ассемблера – невозможность генерации перемещаемого кода, как для программной области, так и для данных.

3) Сборка линкером, исходный код в виде основного файла и подключаемых линкером модулей и библиотек. Наиболее сложный вариант, при этом автоматический менеджмент памяти (как программного Flash, так и RAM, EEPROM) и сборка из перемещаемых объектных файлов позволяют, с одной стороны, разделять проект на логически законченные модули, а с другой – объединять в одном проекте готовые библиотеки и модули, в том числе, полученные при помощи разных компиляторов. При этом эффективно решаются все три проблемы, поставленные во введении – ошибки структурирования, эффективность и повторное использование кода.

Линкер-скрипт и логические секции

```
// $Id: 18f2520i.lkr,v 1.5 2005/04/18 15:11:24 kochars Exp $
// File: 18f2520i.lkr
// Sample ICD2 linker script for the PIC18F2520 processor
```

```
LIBPATH .
```

CODEPAGE	NAME=vreset	START=0x0000	END=0x0007	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=vinthi	START=0x0008	END=0x0017	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=vintlo	START=0x0018	END=0x001F	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=seq	START=0x0020	END=0x00FF	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=page	START=0x0100	END=0x7DBF	
CODEPAGE	NAME=debug	START=0x7DC0	END=0x7FFF	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=idlocs	START=0x200000	END=0x200007	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=config	START=0x300000	END=0x30000D	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=devid	START=0x3FFFFFFE	END=0x3FFFFFFF	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=deeprom	START=0xF00000	END=0xF003FF	PROTECTED
ACCESSBANK	NAME=nvram	START=0x0	END=0x7	
ACCESSBANK	NAME=accessram	START=0x8	END=0x7F	
DATABANK	NAME=gpr0	START=0x80	END=0xFF	
DATABANK	NAME=gpr1	START=0x100	END=0x1FF	
DATABANK	NAME=gpr2	START=0x200	END=0x2FF	
DATABANK	NAME=gpr3	START=0x300	END=0x3FF	
DATABANK	NAME=gpr4	START=0x400	END=0x4FF	
DATABANK	NAME=gpr5	START=0x500	END=0x5F3	
DATABANK	NAME=dbgspr	START=0x5F4	END=0x5FF	PROTECTED
ACCESSBANK	NAME=accesssfr	START=0xF80	END=0xFFFF	PROTECTED

SECTION	NAME=VRESET	ROM=vreset
SECTION	NAME=VINTH	ROM=vinthi
SECTION	NAME=VINTL	ROM=vintl
SECTION	NAME=SEQ	ROM=seq
SECTION	NAME=PROG	ROM=page
SECTION	NAME=IDLOCS	ROM=idlocs
SECTION	NAME=DEEPROM	ROM=deeprom
SECTION	NAME=NVRAM	RAM=nvram
SECTION	NAME=ACCESS	RAM=accessram
SECTION	NAME=BANK0	RAM=gpr0
SECTION	NAME=BANK1	RAM=gpr1
SECTION	NAME=BANK2	RAM=gpr2
SECTION	NAME=BANK3	RAM=gpr3
SECTION	NAME=BANK4	RAM=gpr4
SECTION	NAME=BANK5	RAM=gpr5

Для понимания работы линкера необходимо ввести понятие логической секции: это область памяти определенного типа, имеющая жестко заданные адреса начала и конца, имя, атрибуты и предназначение, например: PROG (исполняемый код во Flash), SEQ (константные таблицы во Flash), NVRAM (область ACCESS BANK, не затираемая при «горячем» рестарте), CONFIG (конфигурационное слово) и т.д.

В исходных текстах секции адресуются по имени, при этом каждый исходный файл может размещаться в произвольном количестве секций (включая RAM и EEPROM), единственное ограничение – нельзя обращаться к одной и той же секции дважды из одного файла. Фактическим размещением объектных файлов по адресам памяти занимается линкер, что освобождает разработчика от ошибок перекрытия (особенно актуально для RAM, т.к. при объявлении переменных через EQU или CBLOCK какой-либо контроль над адресацией отсутствует) и позволяет использовать память наиболее полно благодаря размещению фрагментов кода и данных вплотную в пределах каждой секции. Перемещение кода по памяти осуществляется редактированием секций в линкер-скрипте. Например, при переходе от «фабричной» прошивки к варианту с бутлоадером (загрузчиком) требуется правка только нескольких строк:

CODEPAGE	NAME=blreset	START=0x0000	END=0x0007	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=blinthi	START=0x0008	END=0x0017	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=blintl	START=0x0018	END=0x001F	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=seq	START=0x0020	END=0x00FF	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=bootldr	START=0x0100	END=0x07FF	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=vreset	START=0x0800	END=0x0807	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=vinthi	START=0x0808	END=0x0817	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=vintl	START=0x0818	END=0x081F	PROTECTED
CODEPAGE	NAME=page	START=0x0900	END=0x7DBF	

Как видно из комментариев в заголовке файла, за основу взят пример скрипта из комплекта MPASM, рассчитанный на работу с внутрисхемными отладчиками – для этой цели резервируются кодовые страницы **debug** (Flash) и **debugspr** (RAM). В принципе, даже без определений пользовательских секций (выделено жирным) скрипт может использоваться в проекте, однако конкретные адреса в таком случае задаются принудительно в исходных текстах или остаются на усмотрение линкера, при этом первое откатывает структуру проекта к варианту 2), а второе дает неудовлетворительный результат, т.к. линкер не способен угадать полет мысли разработчика. Проще говоря, секции – ключ к успеху.

В целом построение и смысл скрипта интуитивно понятны, и на директивы есть подробные описания в справке по линкеру.

Структура asm-файла

Для размещения кода в определенных секциях наиболее часто применяются следующие директивы:

<sectname>	code	- исполняемый код, размещение во Flash
<sectname>	udata	- данные, размещение в банке общего назначения
<sectname>	udata_acs	- данные, размещение в банке ACCESS (PIC18)
<sectname>	udata_shr	- данные, размещение в банке SHARED (PIC16)

Используемые директивы (**code** / **udata** / ...) должны совпадать с типом области памяти (**CODEPAGE** / **DATABANK** / ...), на которую ссылается секция <sectname> в линкер-скрипте.

Примером исходного файла, работающего с приведенным скриптом, может послужить следующий фрагмент:

```

;*****
;
;
;   Project:   txtlib
;   File:     int.asm
;
;*****
;   #define    _INT
;   #include  "int.inc"
;*****
ACCESS      udata_acs

IDiv10m     res    1
IDiv100m    res    1
IDiv1s      res    1
KLatch      res    1
KSwitch     res    1

;*****
; Interrupt Service Routine (ISR) - TMR0 overrun
;*****
VINTH code

    bra      Int

;*****
VINTL code

    bra      $

;*****
;*****
PROG code

Int
    bcf      T0IF

;*****
; 1 ms
    bsf      F1m

;*****
; 10 ms
    decfsz   IDiv10m, f
    bra     IntRet

    bsf      F10m
    movlw   .10
    movwf   IDiv10m

    rcall   Intkbd
    ...
    ...

```

Смысл приведенного кода значения не имеет, а структура довольно прозрачна: файл содержит четыре блока, размещающихся в секциях **ACCESS** (данные), **VINTH** (вектор высокоприоритетного прерывания), **VINTL** (вектор низкоприоритетного прерывания) и **PROG** (основная область исполняемого кода). Новая директива **RES** резервирует под каждую переменную необходимое количество байт, причем на этапе компиляции известны только размер переменной и секция, в которой она располагается. Отсюда вывод: если требуется расположить код или переменные в определенной области памяти, необходимо создать отдельную секцию – это касается всех областей памяти: Flash, RAM, DEEPROM.

Также при помощи конструкции вида

```
BANK0 idata
ID          db      "TXTLib v0.80"
DFlags     dw      b'1100010000010111'
...

```

можно создавать блоки инициализированных переменных. При этом линкер размещает в программной памяти секцию **.cinit** типа **romdata**, содержащую таблицу начальных значений. Однако необходимость подключения внешнего файла с процедурой инициализации (**C18i.o** или **IDASM16.asm** для PIC18 и Mid-Range соответственно) перечеркивает всю красоту исходной задумки, т.к. написать свою подпрограмму оказывается проще и нагляднее.

Заголовочные файлы

Следующим шагом к модульному проекту служит написание заголовочного файла, позволяющего корректно работать с переменными и вызывать подпрограммы данного модуля из внешней среды. Директивы **global** и **extern** позволяют, как и следует из значений слов, объявить метку в глобальном пространстве имен (что открывает доступ внешним модулям) и объявить метку как внешнюю (чтобы компилятор корректно обрабатывал обращение к метке, определенной в другом модуле и не представленной в локальном пространстве имен). Проще говоря, если из одного модуля необходимо обратиться к метке **Entry** в другом, то в фалах должны быть сделаны следующие определения:

вызывающий	extern Entry
вызываемый	global Entry

Самый простой и очевидный вариант – прописать в заголовочном файле каждого модуля все необходимые внешние и глобальные метки как **extern** или **global** соответственно, однако при этом нарушается принцип модульности проекта, т.к. определения расплзаются по нескольким файлам. При этом внесение изменений во внешние интерфейсы модулей (т.е. список доступных снаружи меток) или подключение новых модулей приводит к многократным исправлениям схожих фрагментов текста, что само по себе довольно утомительно, и предоставляет отличную возможность ошибиться. Идеальный вариант – подключение внешнего модуля через единый заголовочный файл – требует неочевидной организации. Например, такой:

```
;*****
;
;
;   Project:   txtlib
;   File:     int.inc
;
;*****
;
;#ifdef     _INT
;#undefine  _INT

```

```

#include "txtlib.inc"
#include "rtc.inc"

global Int, IntInit
global KSwitch, KLatch

#define KMASK b'00111100'
;*****
#else

extern Int, IntInit
extern KSwitch, KLatch

#endif
;*****

#define KLeft KSwitch, 0
#define KRight KSwitch, 1

```

Это заголовочный файл к приведенному выше **int.asm**, и смысл его структуризации сводится к следующему: поскольку один и тот же текст должен содержать определения как для своего модуля, так и для внешнего (его подключающего), то, очевидно, он должен состоять из двух частей, каждая из которых компилируется в соответствующем случае. Для распознавания подключения к своему или к внешнему модулю используется символ **_INT**, который устанавливается только в **int.asm** – при этом компилируется часть, выделенная синим. При подключении извне метка **_INT** не определена, компилируется зеленая часть. Все, что идет после **#endif**, компилируется независимо от ситуации – в этой области располагаются определения констант и символов, общих для всех участвующих файлов. Удаление метки **_INT** директивой **#undef** необходимо, чтобы при последующих обращениях к файлу **int.inc** из внешних модулей компилировалась «внешняя» часть. Файл **txtlib.inc** в данном примере служит общим заголовочным файлом всего проекта и содержит определения, необходимые для компиляции каждого модуля (подключение **18F2520.inc**, установки **errorlevel**, общие константы и символы, ...); **rtc.inc** – пример внешнего модуля, вызываемого из **int.asm**.

Библиотеки

При сборке библиотеки вместо линкера (**MPLINK**) вызывается утилита **MPLIB**, и основное отличие с точки зрения структуризации заключается в отсутствии проверки внешних меток, что в дальнейшем не только позволяет вызывать библиотечные функции, но и дает доступ библиотеке к внешним модулям. Т.е. объявление несуществующих переменных и подпрограмм как **extern** позволяет успешно собрать библиотеку, однако очевидно, что при компиляции конечного проекта в hex-файл все использованные метки должны существовать в глобальном пространстве имен. Приведенный шаблон заголовочного файла годится и для библиотек; с другой стороны, подключение «внутреннего» блока требуется только один раз (на этапе сборки библиотеки), поэтому публичная версия заголовочного файла может, в целях простоты и наглядности, содержать только «внешний» и «общий» блоки, без условной компиляции.

MAP-файл и ошибки компоновки

Контроль над работой линкера и поиск ошибок компоновки были бы практически невозможны, если бы в процессе сборки не создавался подробный отчет о проделанной работе. По умолчанию он отключен, поэтому для начала предстоит сходить в опции

сборки проекта, далее – настройки линкера, и установить галочку «**Generate map file**» (а заодно и «**Suppress COD-file generation**»).

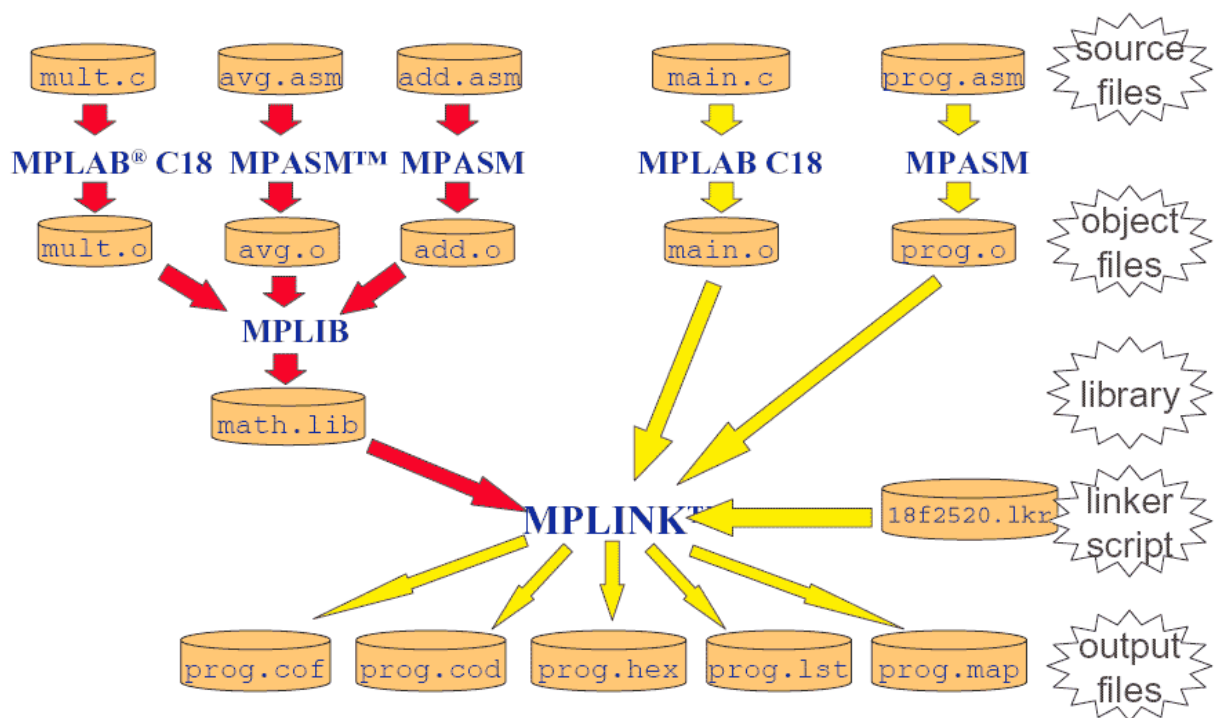
MAP-файл открывается любым текстовым редактором, и содержит сводную информацию относительно сборки проекта:

- адреса и фактические размеры логических секций;
- подробную статистику по заполнению программного Flash;
- списки всех меток в алфавитном и адресном порядке.

Если в процессе компоновки возникает ошибка, то получить дополнительные сведения (помимо сообщения линкера) также можно из map-файла, т.к. его генерация будет остановлена на проблемном месте.

Итоги

На примере небольшого проекта видно что, использование простых приемов компоновки позволяет добиться высокой степени инкапсуляции отдельных задач в виде модулей, что упрощает работу с крупными сложными проектами, уменьшает количество ошибок сопряжения отдельных частей проекта и экономит время благодаря повторному использованию модулей и библиотек в новых проектах.



Автоматический менеджмент памяти со стороны линкера и ограничение области видимости меток минимизируют вероятность появления ошибок структуризации проекта, при этом, в отличие от языков высокого уровня, ассемблер позволяет сохранить полный контроль над кристаллом и достичь максимальной эффективности кода, как по объему, так и по производительности.