Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«ТОМСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ СИСТЕМ УПРАВЛЕНИЯ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ» (ТУСУР)

Кафедра микроэлектроники, информационных технологий и управляющих систем (МИТиУС)

ИСПОЛЬЗОВАНИЕ И ОРГАНИЗАЦИЯ СТЕКА

Отчет по лабораторной работе №1 по дисциплине «Аппаратные средства телекоммуникационных систем»

	Студент гр. 735
	Д. А. Осипов
	
	Принял:
	Преподаватель кафедры
	МИТУС
	Ю. Б. Шаропин
(оценка)	
	(дата)

Оглавление

1 Введение		
2 Ход работы		
2.1 Инициализация указателя стека		
2.2 Переполнение стека	6	
2.3 Передача параметров функции через стек	11	
2.4 Использование двух указателей стека	13	
3 Заключение	15	

1 Введение

Цель работы — изучить организацию структуры стека и его использование в программах для микроконтроллера с архитектурой Cortex-M3.

Задание состоит в том, чтобы рассмотреть процедуры:

- 1. Инициализация указателя стека;
- 2. Переполнение стека;
- 3. Передача параметров функции через стек;
- 4. Использование двух указателей стека.

2 Ход работы

2.1 Инициализация указателя стека

Под инициализацией стека подразумевается, что происходит инициализация регистра отвечающего за указатель стека (в случае Cortex-M3 таковым регистром является «R13»). Именно в данный регистр помещается адрес вершины стека. В каталоге программы «IAR IDE» был найден файл «cstartup.s». В его содержимом были строки, написанные на языке ассемблера, в результате выполнения которых адрес вершины стека помещался в регистр-указатель. (Рисунок 2.1)

```
🗎 cstartup.s 🔀
139
                 ;; Set up the normal stack pointer.
141
                         r0 ,r0, #MODE_MSK
                 BIC
                                                   ; Clear the mode bits
142
                 ORR
                         r0 ,r0, #SYS_MODE
                                                   ; Set System mode bits
143
                 MSR
                                                  ; Change the mode
                         cpsr_c, r0
144
                 LDR
                                                   ; End of CSTACK
145
                         sp,rl,#0x7
                                                   ; Make sure SP is 8 aligned
```

Рисунок 2.1 – Инициализация стека (часть содержимого файла «cstartup.s»)

В конфигурационном файле линковщика определяются адреса различных областей памяти. Таким образом получается, что адрес вершины стека складывается из адреса, который указывается на начало области оперативной памяти и размера стека. (Рисунок 2.2 – 2.3)

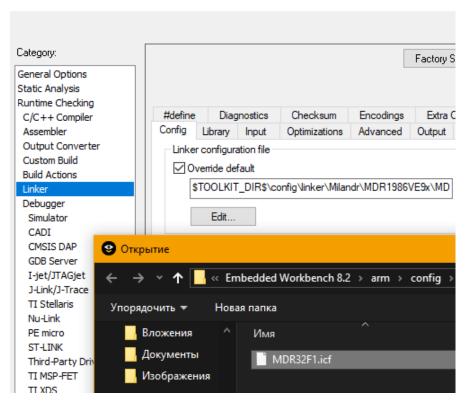


Рисунок 2.2 – Путь до конфигурационного файла

```
■ MDR32F1.icf 
       /*###ICF### Section handled by ICF editor, don't touch! ****
       /*-Editor annotation file-*/
      /* IcfEditorFile="$TOOLKIT_DIR$\config\ide\IcfEditor\cortex_vl_0.xml" */
       /*-Specials-*/
       define symbol __ICFEDIT_intvec_start__ = 0x08000000;
       /*-Memory Regions-*/
       define symbol __ICFEDIT_region_ROM_start__ = 0x08000000;
       define symbol __ICFEDIT_region_ROM_end _ = (0x08000000+0x00020000-1);
define symbol __ICFEDIT_region_RAM_start _ = 0x20000000;
       define symbol __ICTEDIT_region_KAM_end_ = (0x20000000+0x00008000-1);
       /*-Sizes-*/
       define symbol __ICFEDIT size cstack__ = 0x1000;
       define symbol __ICFEDIT_size_heap__
       /**** End of ICF editor section. ###ICF###*/
       define memory mem with size = 4G;
       define region ROM_region = mem:[from __ICFEDIT_region_ROM_start__ to __ICFEDIT_region_ROM_end_];
define region RAM_region = mem:[from __ICFEDIT_region_RAM_start__ to __ICFEDIT_region_RAM_end_];
       define block CSTACK
                                 with alignment = 8, size = __ICFEDIT size_cstack_
                                                                                             { };
       define block HEAP
                                 with alignment = 8, size = __ICFEDIT_size_heap_
```

Рисунок 2.3 – Содержимое конфигурационного файла

В этом файле заданы границы областей памяти, которые линковщиком будут определены как ROM (Read Only Memory), RAM (Random Access Memory), стек, куча и область векторов прерываний (рисунок 2.2). Адрес вершины стека задаётся суммой __ICFEDIT_size_cstack__ (размер стека) и __ICFEDIT_region_RAM_start__ (адрес начала оперативной памяти).

2.2 Переполнение стека

Размер стека задается изначально из файла линковщика и может возникнуть ситуация, когда стек будет переполнен, т.е. произойдет выход за границы адресного пространства отведенного стеку. Из содержимого файла на рисунке 2.3 было видно, что размер стека задан в 1000_{16} отсюда следует, что стек может хранить 1024 элемента (по той причине, что на элемент выделяется 4 байта).

Был реализован способ изменения регистра R13 для вызова обращения стека к области памяти не предназначенной для него. Однако в случае запуска программы, с ассемблерной вставкой, непосредственно присваивающей регистру R13 не принадлежащий области стека адрес, появляется ошибка, которая гласит о том, что данное действие недопустимо по причине того, что может привести к непредсказуемым результатам. Поэтому было решено сначала записать константу в регистр «R1», затем суммировать региструказатель и регистр «R1» таким образом, чтобы результат суммирования записался в регистр-указатель. Таким образом удалось получить предупреждение, что регистр-указатель хранит адрес, который не принадлежит к области стека. (Рисунок 2.4 – 2.5)

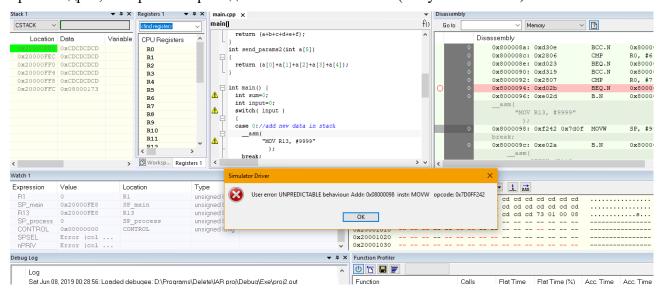


Рисунок 2.4 - Запись в регистр-указатель вершины стека

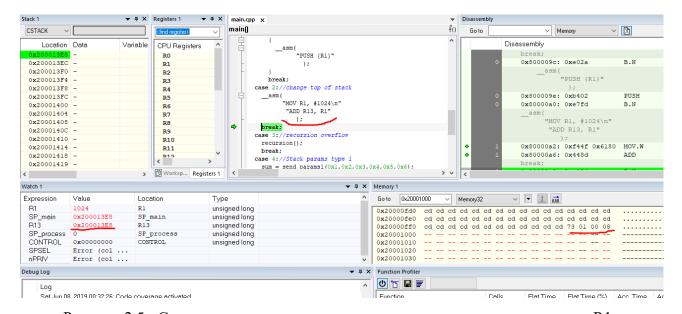


Рисунок 2.5 - Суммирование регистра-указателя вершины стека и регистра «R1» Был реализован способ бесконечного рекурсивного вызова функции, поскольку при

реализации такой функции не было поставлено условие «выхода» из нее. (Рисунок 2.6 – 2.9)

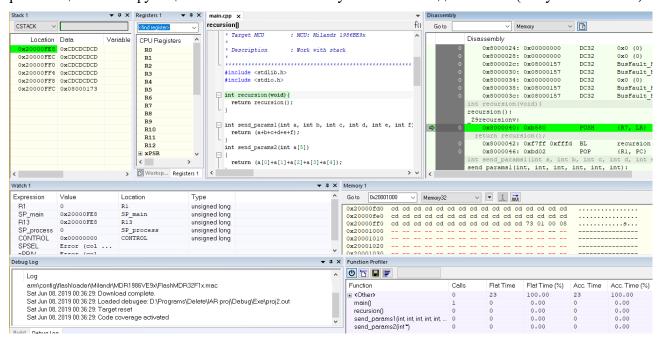


Рисунок 2.6 – Рекурсивная функция

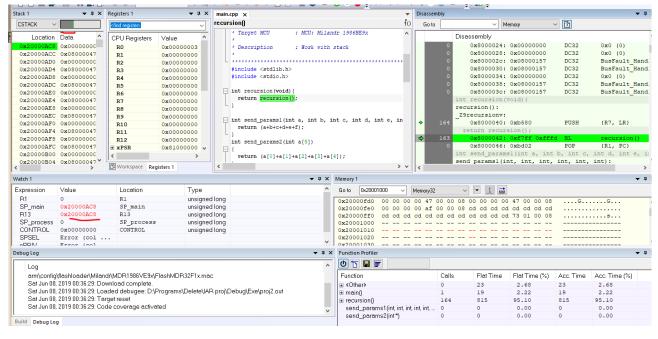


Рисунок 2.7 – Заполнение стека

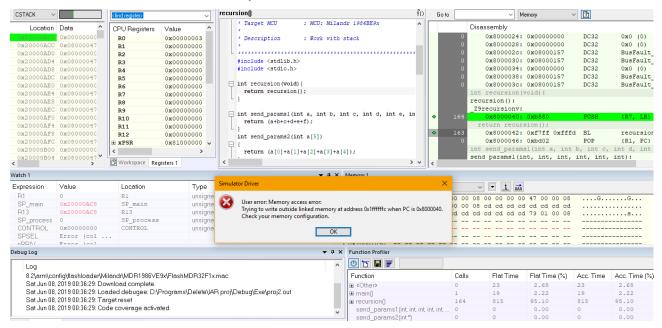


Рисунок 2.8 - Предупреждение о переполнении стека

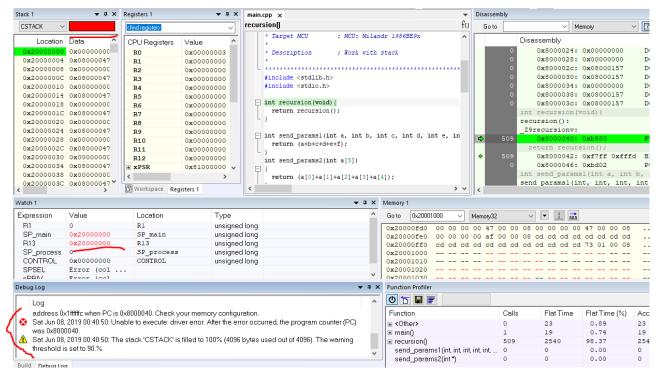


Рисунок 2.9 – Переполненный стек

Был реализован способ переполнения стека через бесконечный цикл в котором в стек вносилась некоторая переменная. (Рисунок 2.10 – 2.11)

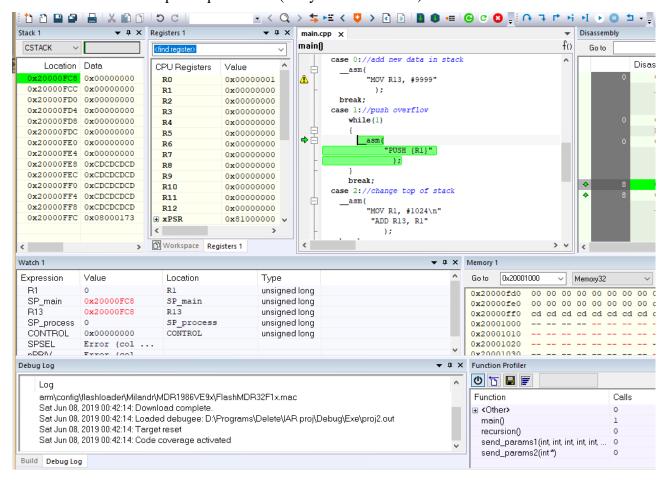


Рисунок 2.10 – Бесконечный цикл

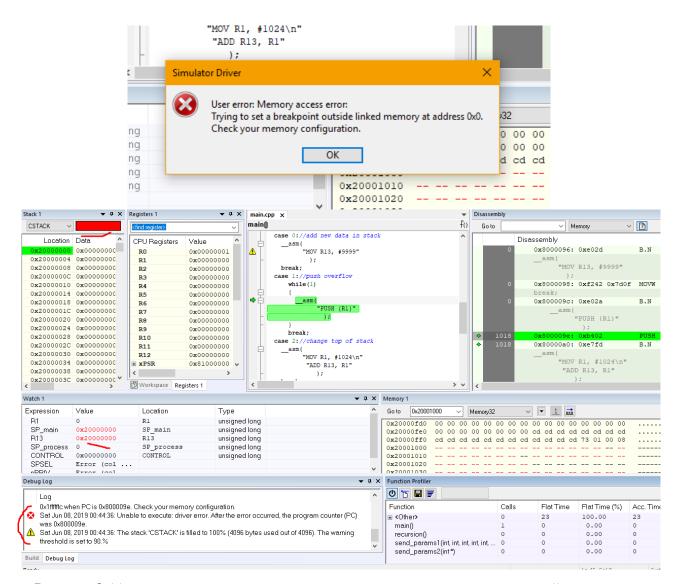


Рисунок 2.11 – предупреждение – «регистр-указатель хранит адрес, который не входит в область стека»

Значения регистра-указателя вершины стека уменьшается, что говорит о том, что стек является убывающим.

2.3 Передача параметров функции через стек

Одной из функций стека можно назвать хранение передаваемых параметров. При вызове функции, в которую необходимо передать параметры, часть параметров будет переданы через регистры и в случае, если параметров слишком много, будет задействован стек. Таким образом, эмпирическим путем было установлено, что число задействованных в передаче параметров регистров равно 4 с «R0» по «R3», остальные значения сначала сохраняются в стек. (Рисунок 2.12 – 2.13)

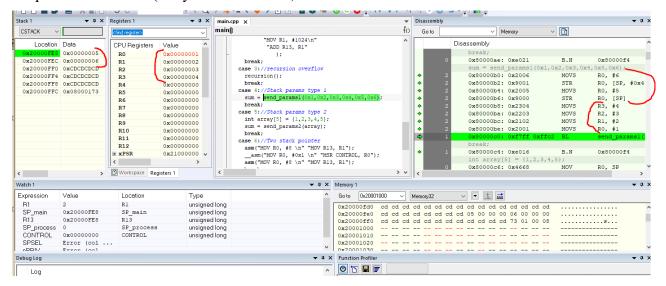


Рисунок 2.12 – Передача параметров в функцию через стек

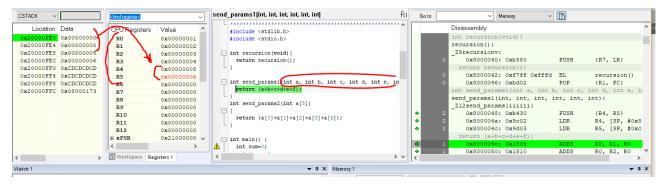


Рисунок 2.13 – Выгрузка переменных из стека и передача их в регистры «R5-6»

При детальном изучении дизассемблированного кода (рисунок 2.13) было выявлено, что передача параметров в функцию производится в обратном порядке, сначала в стек помещается значение «0x6», после «0x5», оставшиеся четыре параметра «0x4», «0x3», «0x2» и «0x1» помещаются соответственно в регистры «R3», «R2», «R1» и «R0».

Далее был рассмотрен вариант, передачи массива в функцию. При инициализации массива в функции «main» все его элементы помещаются в стек. А ассемблерном коде в регистр «R0» помещается адрес вершины стека, после, производится получение элементов массива из стека путем обращения к хранимому адресу в регистре «R0» со смещением. (Рисунок 2.14)

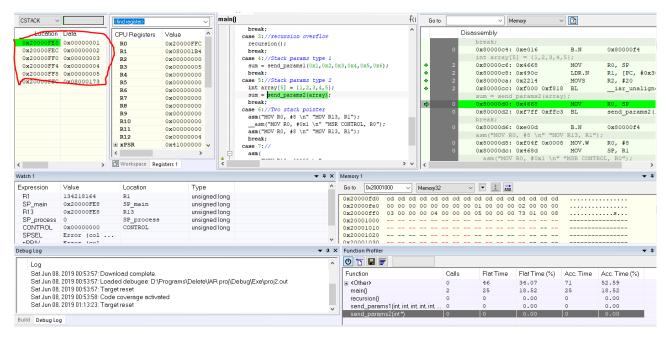


Рисунок 2.14 – Инициализация массива

2.4 Использование двух указателей стека

Процессор Cortex-M3 содержит два указателя стека, которые хранятся в регистре «R13». Они объединены в банк, поэтому в каждый момент времени виден только один из них:

- основной указатель стека (Main Stack Pointer MSP) указатель стека, используемый ядром операционной системы и обработчиками исключительных ситуаций;
- указатель стека процесса (Process Stack Pointer PSP) указатель стека, используемый прикладной программой.

Таким образом получается, что в каждый момент доступен только один из них. Для того, чтобы узнать, какой стек сейчас используется, необходимо обратиться к специальному регистру «CONTROL». Этот регистр управления используется для задания уровня доступа и выбора указателя стека. В регистре содержится два бита. (Рисунок 2.15)

Бит	Описание
CONTROL[1]	Состояние стека: 1 — используется альтернативный стек; 0 — используется основной стек (MSP). При работе процессора в режиме потока альтернативным стеком является PSP. Для режима обработчика дополнительный стек не определён, поэтому при работе процессора в режиме обработчика этот бит должен быть сброшен в 0
CONTROL[0]	 0 — привилегированный уровень доступа в режиме потока; 1 — пользовательский уровень доступа в режиме потока. В режиме обработчика процессор всегда работает на привилегированном уровне доступа

Рисунок 2.15 — Регистр управления Cortex-M3

Исходя из рисунка 2.15, для того чтобы переключиться на альтернативный стек, был написан код, который изменял значение данного регистра на « 2_{10} » и таким образом регистр хранит значение « 10_2 », что приводит к тому, что переключается значение указателя стека (рисунки 2.16 и 2.17).

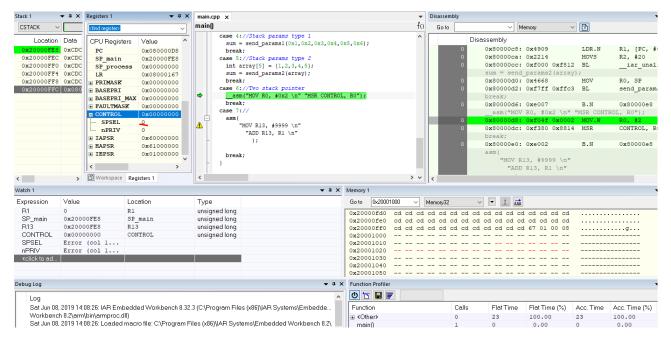


Рисунок 2.16 – До изменения регистра «CONTROL»

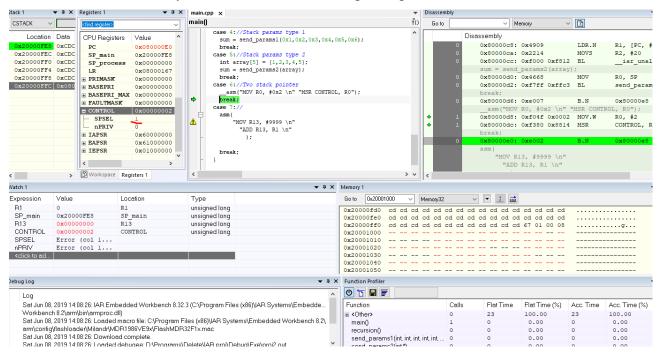


Рисунок 2.17 – После изменения регистра «CONTROL»

3 Заключение

В ходе выполнения лабораторной работы прошло ознакомление со стеком, был изучен процесс работы с ним, его инициализация и передача параметров в функцию с помощью него. Рассмотрены ситуации, которые приводили к переполнению стека, а также рассмотрен способ переключения между двумя указателями стека.

Был написан отчёт согласно требованиям ОС ТУСУР 01-2013.