# Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого Институт компьютерных наук и технологий

Высшая школа интеллектуальных систем и суперкомпьютерных технологий

### Отчёт по лабораторной работе №3

Дисциплина: Низкоуровневое программирование

Тема: Программирование для RISC-V

Вариант: 3

Выполнила студентка гр. 3530901/000	002	С.Е. Бельская
	(подпись)	
Принял преподаватель		Д.С. Степанов
	(подпись)	
		2021 -
	«»_	2021 г

Санкт-Петербург

#### Задачи

- 1. Разработать программу на языке ассемблера RISC-V, реализующую сортировку методом выбора массива чисел, отладить программу в симуляторе Jupiter. Массив данных и длина массива располагаются в памяти по фиксированным адресам.
- 2. Выделить сортировку в подпрограмму, организованную в соответствии с ABI, разработать использующую её тестовую программу. Адрес обрабатываемого массива и длину массива передавать через параметры подпрограммы в соответствии с ABI. Тестовая программа должна состоять из инициализирующего кода, кода завершения, подпрограммы таіп и тестируемой подпрограммы.

### Алгоритм сортировки на языке С++

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
using namespace std;
int main ()
      int length;
      cin >> length;
      int array[length];
      for (int i = 0; i < length - 1; i ++)
             cin >> array[i];
      int temp, min;
      for (int out; out < length - 2; out ++)
       {
             min = out;
             for (int in = out + 1; in <length - 1; in ++)
                    if (array[in] < array[min]) min = in;
             temp = array[out];
             array[out] = array[min];
             array[min] = temp;
      };
      for (int i = 0; i < length - 1; i++)
             cout << array[i] << ' ';
      return 0;
}
```

#### Реализация программы

Код на языке ассемблера RISC-V

```
1 .text
3 .globl start
4 lw a2, array_lenght #Длина массива
8 la a6, array
9 la a7, array
12 bgeu a3, a2, loops exit #if (a3>=a2) exit if (i>= arr len)
14 addi a3, a3, 1 \#a3 = a3 + 1
17 bgeu a4, a2, loop_j_exit #if (a4>=a2) exit
21 \text{ lw t2}, 0(\text{t1}) #t2 = arr[j]
23 bgtu t2, t3, loop j #arr[j] > arr[least]
25 j loop j
29 lw t5, 0(a6)
33 j loop i
35 loops exit:
41 .word 4
43 .data
44 array:
```

Рис. 1 Код основной программы.

## Проверим работоспособность алгоритма

0x00010094	00	00	00	01
0x00010090	00	00	00	02
0x0001008c	00	00	00	03
0x00010088	00	00	00	04
0x00010084	00	00	00	04

Рис. 2 Исходные данные

После запуска алгоритма получим:

0x00010094	00	00	00	04
0x00010090	00	00	00	03
0x0001008c	00	00	00	02
0x00010088	00	00	00	01
0x00010084	00	00	00	04

Рис. 3 Результат работы программы

Как видно, программа работает корректно.

## Реализация подпрограммы

```
.text
__start:
.globl __start
call sortMain
finish:
mv a1, a0 # a1 = a0
li a0, 17 # a0 = 17
ecall # выход с кодом вавершения
```

Рис. 4 Тестирующая программа

```
1 .text
2 sortSub:
3 .glob1 sortSub
5 bgeu a3, a2, loops exit #if ((a3>=a2) exit if (i>= arr len)
7 addi a3, a3, 1 #min++
9 loop_j: #j= min + 1
10 bgeu a4, a2, loop j exit
12 addi a4, a4, 1
16 bgtu t2, t3, loop j #arr[j] > arr[least]
18 j loop j
20 loop_j_exit:
23 sw t4, 0(a6) #least=min
26 j loop i
```

Рис. 5 Подпрограмма sortSub

Подпрограмма из предыдущего пункта. Завершается она не завершением работы программы, а выходом из подпрограммы (ret)

```
1 .text
2 sortMain:
3 .qlobl sortMain
4 lw a2, array lenght #Длина массива
5 li a3, 0
6 li a4, 0
7 la a5, array #addr1 min
8 la a6, array
9 la a7, array
   addi sp, sp, -16 # выделение памяти в стеке
   sw ra, 12(sp) # сохранение ra
    call sortSub # call fun
    lw ra, 12(sp) # восстановление ra
    addi sp, sp, 16 # освобождение памяти в стеке
20 .rodata
21 array lenght:
    .word 4
24 .data
25 array:
    .word 4, 3, 2, 1
```

Рис. 6 Подпрограмма sortMain

В подпрограмме sortMain задается массив и его длина. Затем вызывается подпрограмма sortSub.

Вызов подпрограммы sortSub «обернут» выделением памяти в стеке, так как нам нужно в регистр га сохранить значение.

При отсутствии этой «обёртки» регистр га будет перезаписываться, и мы теряем откуда изначально пришли.

В случае 32-разрядной версии RISC-V для сохранения значения гав стеке требуется только 4 байта, однако ABI RISC-V требует выравнивания указателя стека на границу 128 разрядов (16 байт), следовательно, величина изменения указателя стека должна быть кратна 16. Кроме того, в RISC-V (как и в большинстве архитектур) стекрастет вниз (grows downwards), то

есть выделению памяти в стеке (stack allocation) соответствует уменьшение значения указателя стека. Отметим, что начальное значение sp устанавливается симулятором. В ABI RISC-V регистр sp является сохраняемым, то есть привозврате из подпрограммы он должен иметь исходное значение. Поскольку для выделения памяти в стеке значение sp уменьшается (в данном случае на 16), перед возвратом из подпрограммы достаточно увеличить sp на ту же величину

## Проверим работоспособность

0x000100c0	00	00	00	01
0x000100bc	00	00	00	02
0x000100b8	00	00	00	03
0x000100b4	00	00	00	04
0x000100b0	00	00	00	04

Рис. 7 Исходные данные

#### После запуска программы получим

0x000100c0	00	00	00	04
0x000100bc	00	00	00	03
0x000100b8	00	00	00	02
0x000100b4	00	00	00	01
0x000100b0	00	00	00	04

Рис. 8 Результаты тестирования

Как видно, программа работает корректно

#### Вывод

В ходе данной работы был реализован алгоритм сортировки массива методом выбора на языке ассемблера RISC-V. Была написана как сама программа, так и её представление в виде подпрограмм. Результаты совпали с ожидаемыми.

В сравнении с инструкциями в EDSAC, инструкции в RISC-V более компактны и читабельны.