



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ ИНФОРМАТИКА И СИСТЕМЫ УПРАВЛЕНИЯ

КАФЕДРА КОМПЬЮТЕРНЫЕ СИСТЕМЫ И СЕТИ (ИУ6)

НАПРАВЛЕНИЕ ПОДГОТОВКИ 09.03.01 Информатика и вычислительная техника

О Т Ч Е Т

по лабораторной работе № 1

Название: Изучение принципов работы микропроцессорного ядра RISC-V

Дисциплина: Организация ЭВМ и систем

Студент

ИУ6-72Б

(Группа)

(Подпись, дата)

С.В. Астахов

(И.О. Фамилия)

Преподаватель

(Подпись, дата)

(И.О. Фамилия)

Москва, 2022

Вариант 1

Введение

Цель работы: Основной целью работы является ознакомление с принципами функционирования, построения и особенностями архитектуры суперскалярных конвейерных микропроцессоров. Дополнительной целью работы является знакомство с принципами проектирования и верификации сложных цифровых устройств с использованием языка описания аппаратуры SystemVerilog и ПЛИС.

Задание 1

Скомпилировать исходный код представленной программы, привести дизассемблерный листинг и псевдокод программы.

Исходный код программы:

```
.section .text
.globl _start;
len = 8 #Размер массива
enroll = 1 #Количество обрабатываемых элементов за одну
итерацию
elem_sz = 4 #Размер одного элемента массива

_start:
    addi x20, x0, len/enroll
    la x1, _x
lp:
    lw x2, 0(x1)
    add x31, x31, x2 #!
    addi x1, x1, elem_sz*enroll
    addi x20, x20, -1
    bne x20, x0, lp
    addi x31, x31, 1
lp2: j lp2

.section .data
_x:
    .4byte 0x1
    .4byte 0x2
    .4byte 0x3
    .4byte 0x4
    .4byte 0x5
    .4byte 0x6
    .4byte 0x7
    .4byte 0x8
```

Дизассемблерный листинг:

Disassembly of section .text:

```
80000000 <_start>:
80000000:      00800a13      addi    x20,x0,8
80000004:      00000097      auipc   x1,0x0
80000008:      02408093      addi    x1,x1,36 #
80000028 <_x>

8000000c <lp>:
8000000c:      0000a103      lw      x2,0(x1)
80000010:      002f8fb3      add     x31,x31,x2
80000014:      00408093      addi    x1,x1,4
80000018:      fffa0a13      addi    x20,x20,-1
8000001c:      fe0a18e3      bne     x20,x0,8000000c
<lp>
80000020:      001f8f93      addi    x31,x31,1

80000024 <lp2>:
80000024:      0000006f      jal     x0,80000024
<lp2>
```

Disassembly of section .data:

```
80000028 <_x>:
80000028:      0001      c.addi   x0,0
8000002a:      0000      unimp
8000002c:      0002      0x2
8000002e:      0000      unimp
80000030:      00000003      lb      x0,0(x0) # 0
<enroll-0x1>
80000034:      0004      c.addi4spn      x9,x2,0
80000036:      0000      unimp
80000038:      0005      c.addi   x0,1
8000003a:      0000      unimp
8000003c:      0006      0x6
8000003e:      0000      unimp
80000040:      00000007      0x7
80000044:      0008      c.addi4spn      x10,x2,0
```

Псевдокод программы:

```
#define len 8
#define enroll 1
#define elem_sz 4
int _x[]={1,2,3,4,5,6,7,8};
void _start() {
    int x20 = len/enroll;
    int *x1 = _x;

    do {
        int x2 = x1[0];
```

```

    x31 += x2;
    x1 += enroll;
    x20--;
} while(x20 != 0);
x31++;
while(1){}
}

```

Примечание: в результате работы данного кода регистр x31 будет содержать число 37 (0x25).

Задание 2

Получить снимок экрана, содержащий временную диаграмму выполнения стадий выборки и диспетчеризации команды с указанным адресом (0x8000000c, 1-я итерация).

Требуемый снимок экрана представлен на рисунке 1.

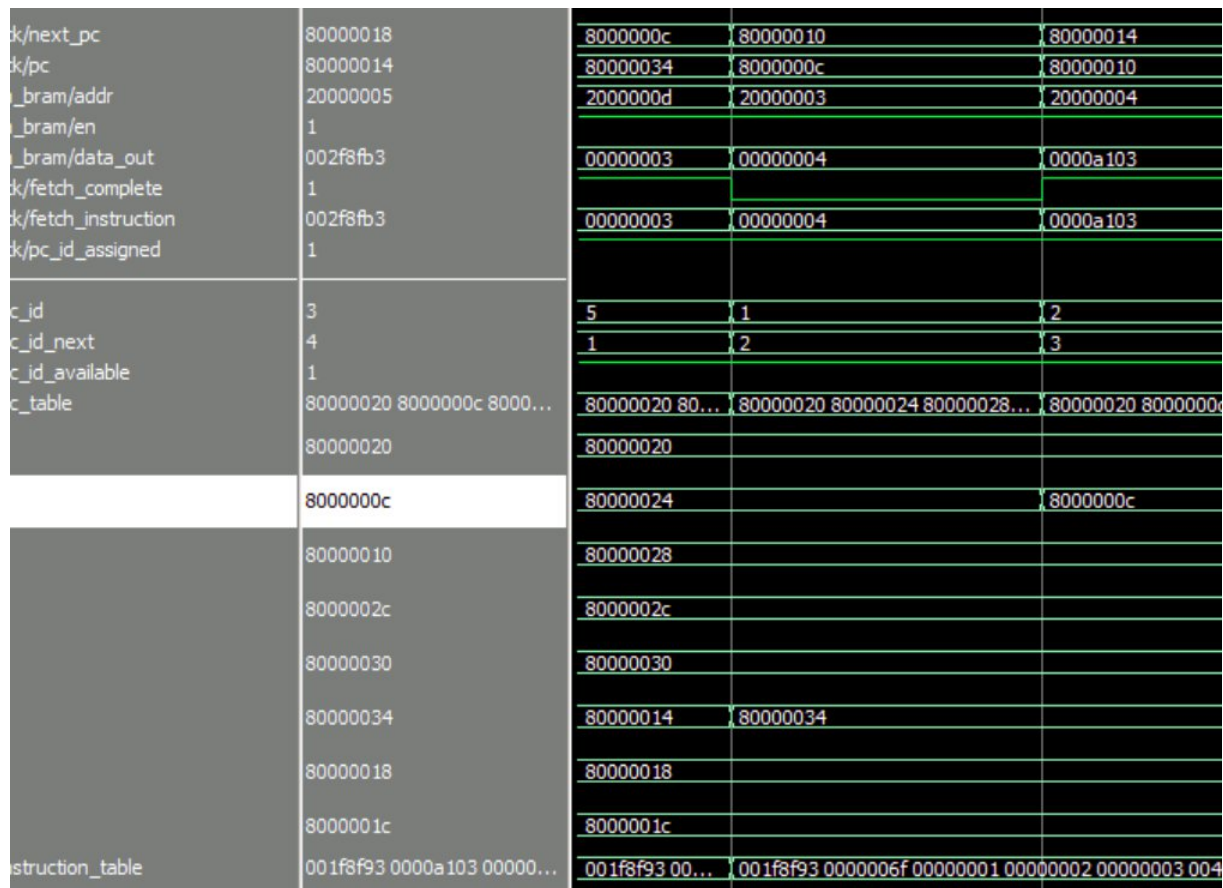


Рисунок 1 – стадия выборки и диспетчеризации

Задание 3

Получить снимок экрана, содержащий временную диаграмму выполнения стадии декодирования и планирования на выполнение команды с указанным адресом (0x80000018, 1-я итерация).

Требуемый снимок экрана представлен на рисунке 2.

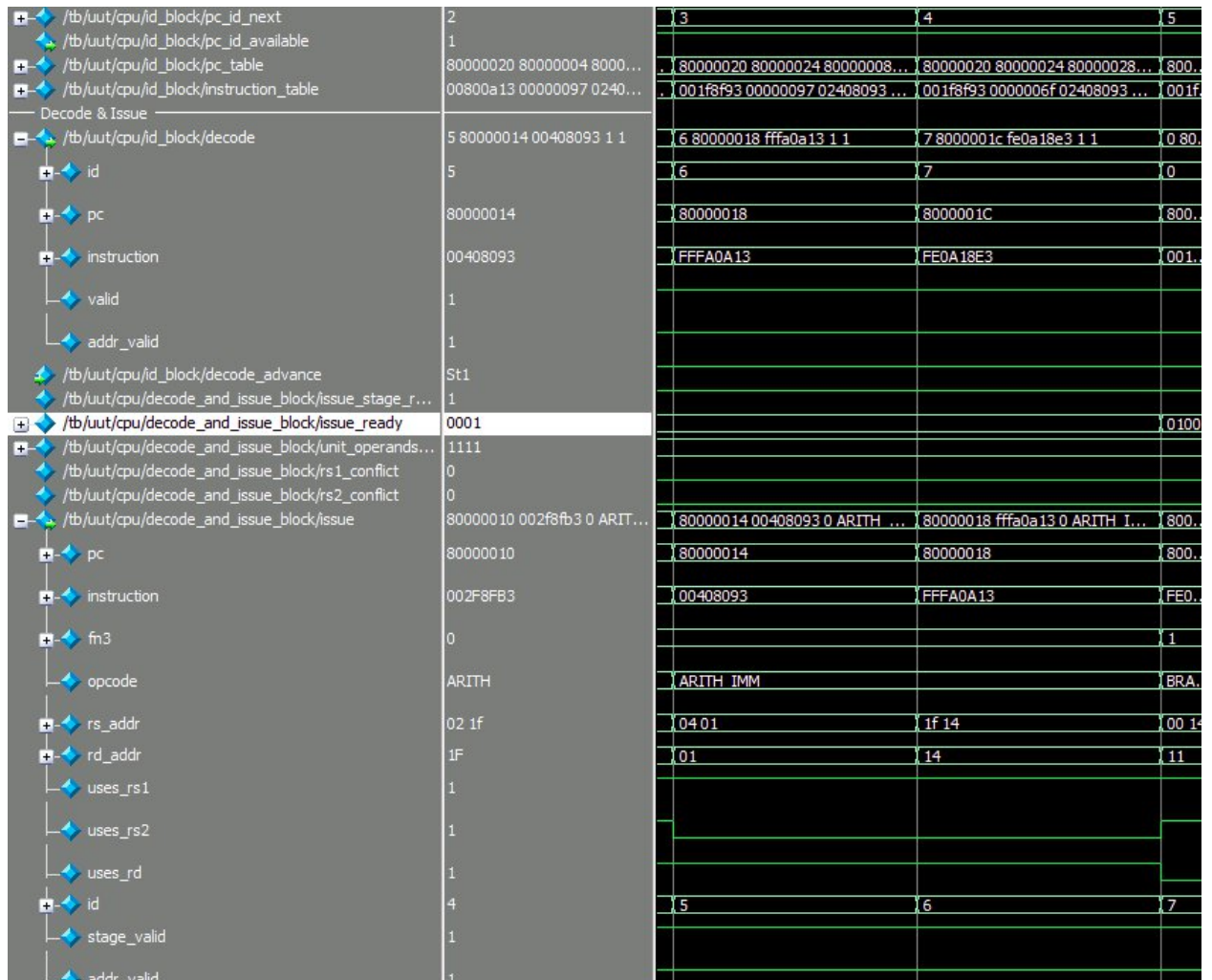


Рисунок 2 – декодирование команды

Задание 4

Получить снимок экрана, содержащий временную диаграмму выполнения стадии выполнения команды с указанным адресом (0x80000000).

Требуемый снимок экрана представлен на рисунке 3.

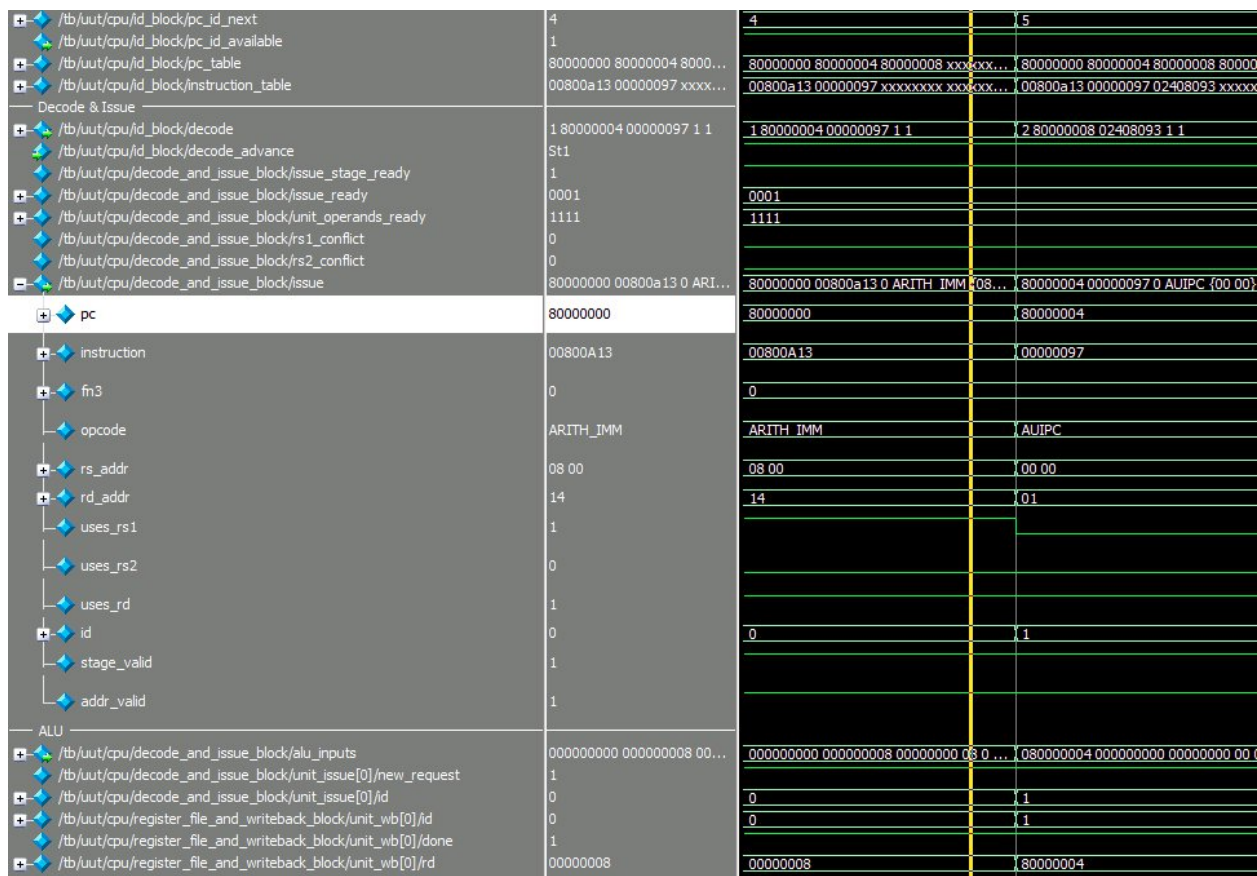


Рисунок 3 – стадия выполнения

Задание 5.1

Получить снимок экрана, содержащий временные диаграммы сигналов, соответствующих всем стадиям выполнения команды, обозначенной в тексте программы символом #!. По адресу 0x80000010.

В тексте программы отмечена команда `add x31, x31, x2 #!`. По адресу 0x80000010.

Этапы ее обработки показаны на рисунках 4-6.

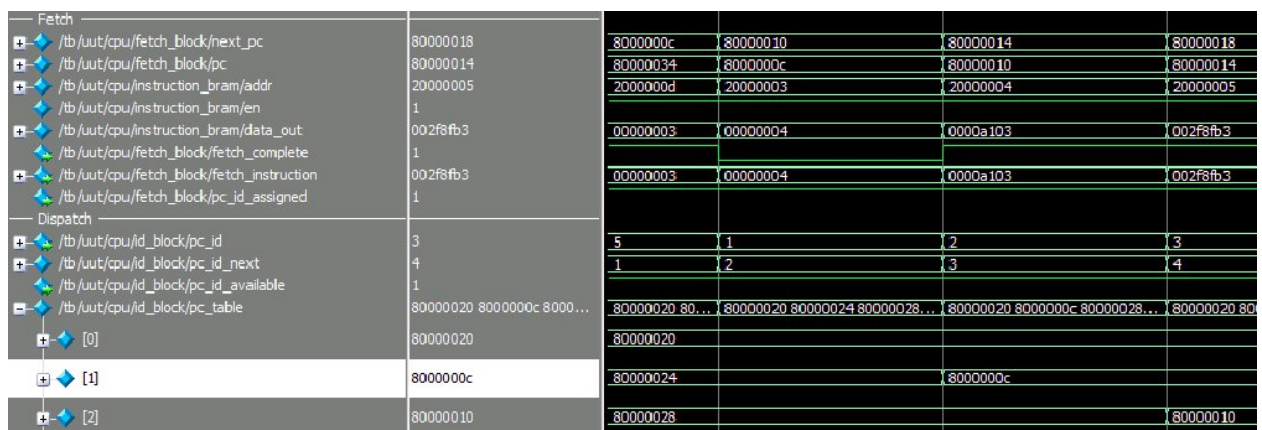


Рисунок 4 – стадия выборки

Decode & Issue					
/bt/uit/cpu/id_block/decode	5 80000014 00408093 1 1	4 80000010 002f8fb3 1 1	5 80000014 00408093 1 1		6 80000018
id	5	4	5		6
pc	80000014	80000010	80000014		80000018
instruction	00408093	002f8fb3	00408093		FFFA0A13
valid	1				
addr_valid	1				
/bt/uit/cpu/id_block/decode_advance	St1				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/issue_stage_r...	1				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/issue_ready	0001	0010	0001		
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/unit_operands...	1111	1111	0010		1111
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/rs1_conflict	0				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/rs2_conflict	0				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/issue	80000010 002f8fb3 0 ARITH...	8000000c 0000a103 2 LOAD (... 80000010 002f8fb3 0 ARITH (02 1f) 1f 1 1 1 4 1 1			80000014 0
pc	80000010	8000000c	80000010		80000014
instruction	002f8fb3	0000a103	002f8fb3		00408093
fn3	0	2	0		
opcode	ARITH	LOAD	ARITH		ARITH IMM
rs_addr	02 1f	00 01	02 1f		04 01
rd_addr	1f	02	1f		01
uses_rs1	1				
uses_rs2	1				
uses_rd	1				
id	4	3	4		5
stage_valid	1				

Рисунок 5 – стадия декодирования

Decode & Issue					
/bt/uit/cpu/id_block/decode	5 80000014 00408093 1 1	4 80000010 002f8fb3 1 1	5 80000014 00408093 1 1		6 80000018
/bt/uit/cpu/id_block/decode_advance	St1				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/issue_stage_ready	1				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/issue_ready	0001	0010	0001		
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/unit_operands_ready	1111	1111	0010		1111
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/rs1_conflict	0				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/rs2_conflict	0				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/issue	80000010 002f8fb3 0 ARITH...	8000000c 0000a103 2 LOAD (... 80000010 002f8fb3 0 ARITH (02 1f) 1f 1 1 1 4 1 1			80000014 0
pc	80000010	8000000c	80000010		80000014
instruction	002f8fb3	0000a103	002f8fb3		00408093
fn3	0	2	0		
opcode	ARITH	LOAD	ARITH		ARITH IMM
rs_addr	02 1f	00 01	02 1f		04 01
rd_addr	1f	02	1f		01
uses_rs1	1				
uses_rs2	1				
uses_rd	1				
id	4	3	4		5
stage_valid	1				
addr_valid	1				
ALU					
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/alu_inputs	00000000 00000000 1 00...	180000028 000000000 80000...	000000000 000000000 00000000 00 0 0 1 ALU LOGIC ADD 0 0	400000000 000000001 000000...	180000028
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/unit_issue[0]/new_request	1				
/bt/uit/cpu/decode_and_issue_block/unit_issue[0]/id	4	3	4		5
/bt/uit/cpu/register_file_and_writeback_block/unit_wb[0]/id	4	3	4		5
/bt/uit/cpu/register_file_and_writeback_block/unit_wb[0]/done	1				
/bt/uit/cpu/register_file_and_writeback_block/unit_wb[0]/rd	00000001	00000000	40000001		80000002c

Рисунок 6 – стадия выполнения

Задание 5.2

Анализируя диаграмму заполнить трассу выполнения программы. Сделать вывод об эффективности выполнения программы и о путях оптимизации.

Трасса программы представлена на рисунке 7.

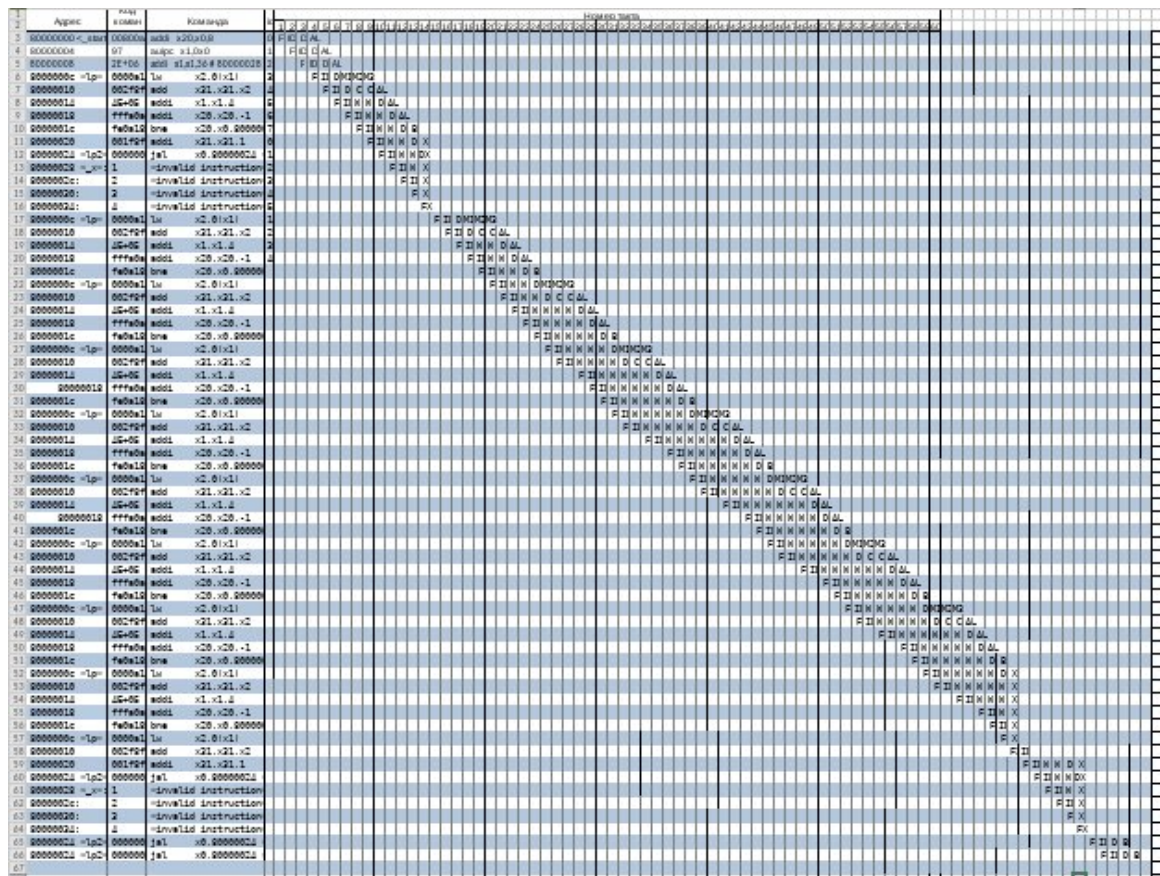


Рисунок 7 – трасса исходной программы

Программа имеет низкую эффективность, ее можно оптимизировать за счет устранения конфликтов на конвейере.

Задание 5.3

Провести оптимизацию программы путем перестановки команд для устранения конфликтов. Перекомпилировать программу и перезапустить симуляцию. Заполнить трассу выполнения оптимизированной программы. Сравнить трассы выполнения неоптимизированной и оптимизированной версии, сделать выводы.

Будем загружать данные в несколько регистров за цикл, а затем в том же порядке складывать их, чтобы устранить конфликты из-за продолжительной работы с памятью.

Исходный код измененной программы:

```
.section .text
.globl _start;
len = 8 #Размер массива
enroll = 4 #Количество обрабатываемых элементов за одну
итерацию
```



```

        elem_sz = 4 #Размер одного элемента массива

_start:
        addi x20, x0, len/enroll
        la x1, _x
lp:
        lw x2, 0(x1)
        lw x3, 4(x1)
        lw x4, 8(x1)
        lw x5, 12(x1)
        add x31, x31, x2 #!
        add x31, x31, x3 #!
        add x31, x31, x4 #!
        add x31, x31, x5 #!
        addi x1, x1, elem_sz*enroll
        addi x20, x20, -1
        bne x20, x0, lp
        addi x31, x31, 1
lp2: j lp2

        .section .data
_x:
        .4byte 0x1
        .4byte 0x2
        .4byte 0x3
        .4byte 0x4
        .4byte 0x5
        .4byte 0x6
        .4byte 0x7
        .4byte 0x8

```

Дизассемблерный листинг оптимизированной программы:

Disassembly of section .text:

```

80000000 <_start>:
80000000:      00200a13      addi    x20,x0,2
80000004:      00000097      auipc   x1,0x0
80000008:      03c08093      addi    x1,x1,60 #
80000040 <_x>

8000000c <lp>:
8000000c:      0000a103      lw      x2,0(x1)
80000010:      0040a183      lw      x3,4(x1)
80000014:      0080a203      lw      x4,8(x1)
80000018:      00c0a283      lw      x5,12(x1)
8000001c:      002f8fb3      add     x31,x31,x2
80000020:      003f8fb3      add     x31,x31,x3
80000024:      004f8fb3      add     x31,x31,x4
80000028:      005f8fb3      add     x31,x31,x5
8000002c:      01008093      addi    x1,x1,16
80000030:      fffa0a13      addi    x20,x20,-1
80000034:      fc0a1ce3      bne     x20,x0,8000000c
<lp>

```

Disassembly of section .data:

```

80000040: <_x>:
80000040:      0001      c.addi    x0,0
80000042:      0000      unimp
80000044:      0002      0x2
80000046:      0000      unimp
80000048:      00000003  lb        x0,0(x0) # 0
<elem_sz-0x4>
8000004c:      0004      c.addi4spn    x9,x2,0
8000004e:      0000      unimp
80000050:      0005      c.addi    x0,1
80000052:      0000      unimp
80000054:      0006      0x6
80000056:      0000      unimp
80000058:      00000007  0x7
8000005c:      0008      c.addi4spn    x10,x2,0
...

```

Трасса модифицированной программы представлена на рисунке 8.

[illegible]

Рисунок 8 – трасса модифицированной программы

Вывод:

В ходе лабораторной работы произошло ознакомление с принципами функционирования, построения и особенностями архитектуры суперскалярных конвейерных микропроцессоров. Также получено представление о простейших методах оптимизации программ для таких микропроцессоров.