

00



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 ПРОГРАММНОЕ ОБЕСПЕЧЕНИЕ ЭВМ И ИНФОРМАЦИОННЫЕ
ТЕХНОЛОГИИ (ИУ7)

НАПРАВЛЕНИЕ ПОДГОТОВКИ 09.03.04 Программная Инженерия

О Т Ч Е Т

по лабораторной работе № 2

Название: Изучение принципов работы микропроцессорного ядра RISC-V

Дисциплина: Архитектура ЭВМ

Студент ИУ7-51Б
(Группа)

Кузнецова А.В.
(Подпись, дата) (И.О. Фамилия)

Преподаватель

Попов А. Ю.
(Подпись, дата) (И.О. Фамилия)

Москва, 2022

Цели 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.

Для достижения поставленных целей в настоящей лабораторной работе используется синтезируемое описание микропроцессорного ядра Taiga, реализующего систему команд RV32I семейства RISC-V. Данное описание выполнено на языке описания аппаратуры SystemVerilog.

RISC-V является открытым современным набором команд, который может использоваться для построения как микроконтроллеров, так и высокопроизводительных микропроцессоров. В связи с такой широкой областью применения в систему команд введена вариативность. Таким образом, термин RISC-V фактически является названием для семейства различных систем команд, которые строятся вокруг базового набора команд, путем внесения в него различных расширений.

В данной работе исследуется набор команд RV32I, который включает в себя основные команды 32-битной целочисленной арифметики кроме умножения и деления. В рамках данного набора команд мы не будем рассматривать системные команды, связанные с таймерами, системными регистрами, управлением привилегиями, прерываниями и исключениями.

Задание №1

Скомпилированная тестовая программа:

```
user64@WIN-40T89R26C78 MINGW32 /c/User/ShatskiyR/riscv-lab/src (main)
$ make
riscv64-unknown-elf-as --march=rv32i test.s -o test.o
riscv64-unknown-elf-ld -b elf32-littleriscv -T link.ld test.o -o test.elf
riscv64-unknown-elf-objdump -O -M numeric,no-aliases -t test.elf

test.elf:      file format elf32-littleriscv

SYMBOL TABLE:
80000000 l      d .text 00000000 .text
80000040 l      d .data 00000000 .data
00000000 l      df *ABS* 00000000 test.o
00000008 l      *ABS* 00000000 len
00000004 l      *ABS* 00000000 enroll
00000004 l      *ABS* 00000000 elem_sz
80000040 l      .data 00000000 _x
8000000c l      .text 00000000 loop
8000003c l      .text 00000000 forever
80000000 g      .text 00000000 _start
80000060 g      .data 00000000 _end

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 <loop>:
8000000c: 0000a103          lw      x2,0(x1)
80000010: 002f8fb3          add     x31,x31,x2
80000014: 0040a103          lw      x2,4(x1)
80000018: 002f8fb3          add     x31,x31,x2
8000001c: 0080a103          lw      x2,8(x1)
80000020: 002f8fb3          add     x31,x31,x2
80000024: 00c0a103          lw      x2,12(x1)
80000028: 002f8fb3          add     x31,x31,x2
8000002c: 01008093          addi    x1,x1,16
80000030: fffa0a13          addi    x20,x20,-1
80000034: fc0a1ce3          bne     x20,x0,8000000c <loop>
80000038: 001f8f93          addi    x31,x31,1

8000003c <forever>:
8000003c: 0000006f          jal     x0,8000003c <forever>

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
...
riscv64-unknown-elf-objcopy -O binary --reverse-bytes=4 test.elf test.bin
xxd -g 4 -c 4 -p test.bin test.hex
rm test.bin test.o test.elf
```

Рисунок 1. Скомпилированная программа test

```

80000000 <_start>:
80000000: 00200a13      addi    x20,x0,2
80000004: 00000097      auipc   x1,0x0 (1)
80000008: 03c08093      addi    x1,x1,60 # 80000040 <_x>

8000000c <loop>:
8000000c: 0000a103      lw      x2,0(x1)
80000010: 002f8fb3      add     x31,x31,x2
80000014: 0040a103      lw      x2,4(x1)
80000018: 002f8fb3      add     x31,x31,x2
8000001c: 0080a103      lw      x2,8(x1)
80000020: 002f8fb3      add     x31,x31,x2
80000024: 00c0a103      lw      x2,12(x1)
80000028: 002f8fb3      add     x31,x31,x2
8000002c: 01008093      addi    x1,x1,16
80000030: fffa0a13      addi    x20,x20,-1
80000034: fc0a1ce3      bne     x20,x0,8000000c <loop>
80000038: 001f8f93      addi    x31,x31,1

8000003c <forever>:
8000003c: 0000006f      jal     x0,8000003c <forever>

```

Рисунок 2. Код тестовой программа

Рассматриваемый вариант – 14

Ниже приведен листинг программы этого варианта.

Вариант 14

```

.section .text
.globl _start;
len = 9 #Размер массива
enroll = 1 #Количество обрабатываемых элементов за одну итерацию
elem_sz = 4 #Размер одного элемента массива

_start:
    la x1, _x
    addi x20, x1, elem_sz*(len+1) #Адрес элемента, следующего за последним
    lw x31, 0(x1)
    add x1, x1, elem_sz*1

lp:
    lw x2, 0(x1)
    bltu x2, x31, lt
    add x31, x0, x2 #!

lt:
    add x1, x1, elem_sz*enroll
    bne x1, x20, lp

lp2: j lp2

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

```

Рисунок 3. Код программы в.14

Код на языке C, соответствующий данной программе:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

#define len 9
#define enroll 1
#define elem_sz 4

int _x[] = {1, 2, 3, 4, 8, 6, 7, 5, 4};

int main() {
    int *x20 = _x + len + 1;
    int *x1 = _x;
    int x31 = x1[0];
    x1 += 1;

    do {
        int x2 = x1[0];
        if (x2 >= x31) {
            x31 = x2;
        }
        x1 += enroll;
    } while(x1 != x20);

    printf("%d\n", x31);

    while (1) {};

    return 0;
}
```

В x31 в конце программы будет находиться число 8.

Ниже приведен дизассемблерный листинг программы.

```
Disassembly of section .text:

80000000: <_start>:
80000000: 00000097          auipc    x1,0x0
80000004: 02c08093          addi     x1,x1,44 # 8000002c <_x>
80000008: 02808a13          addi     x20,x1,40
8000000c: 0000af83          lw       x31,0(x1)
80000010: 00408093          addi     x1,x1,4

80000014: <lp>:
80000014: 0000a103          lw       x2,0(x1)
80000018: 01f16463          bltu     x2,x31,80000020 <lt>
8000001c: 00200fb3          add      x31,x0,x2

80000020: <lt>:
80000020: 00408093          addi     x1,x1,4
80000024: ff4098e3          bne      x1,x20,80000014 <lp>

80000028: <lp2>:
80000028: 0000006f          jal      x0,80000028 <lp2>

Disassembly of section .data:

8000002c: <_x>:
8000002c: 0001          c.addi   x0,0
8000002e: 0000          unimp    0x2
80000030: 0002          unimp    0x6
80000032: 0000          lb       x0,0(x0) # 0 <enroll-0x1>
80000034: 00000003          c.addi4spn x9,x2,0
80000038: 0000          unimp    0x7
8000003a: 0000          c.addi4spn x10,x2,0
8000003c: 0006          unimp    0x6
80000040: 0006          unimp    0x7
80000042: 0000          c.addi   x0,1
80000044: 00000007          unimp    0x7
80000048: 0005          c.addi   x0,1
8000004a: 0000          unimp    0x6
8000004c: 0004          c.addi4spn x9,x2,0
```

Рисунок 4. Скомпилированная программа

Задание 2

Адрес команды: 80000014

Номер итерации: 2

Выборка и диспетчеризация.

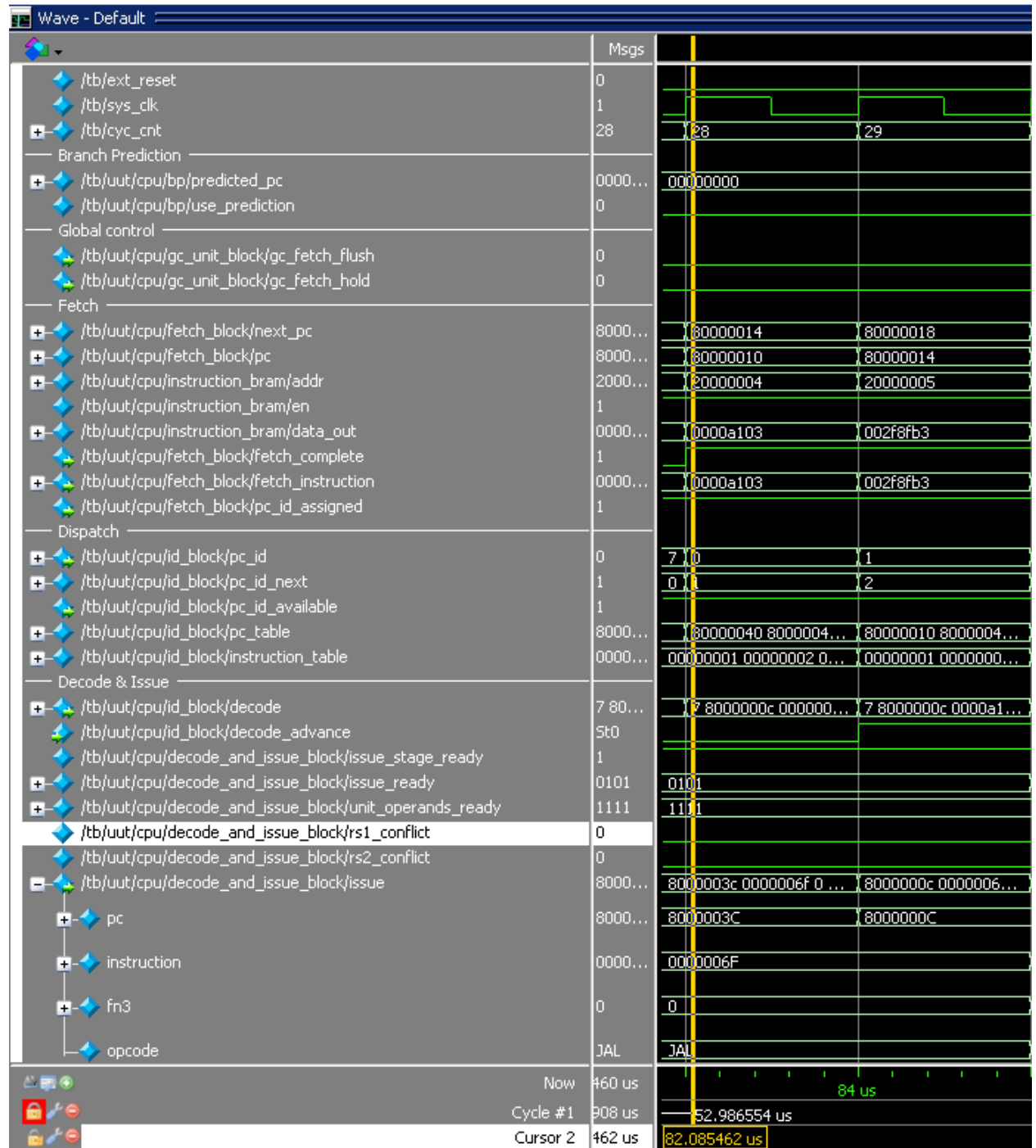


Рисунок 5. Выборка и диспетчеризация

Задание 3

Адрес команды: 80000020

Номер итерации: 2

Декодирование и планирование.

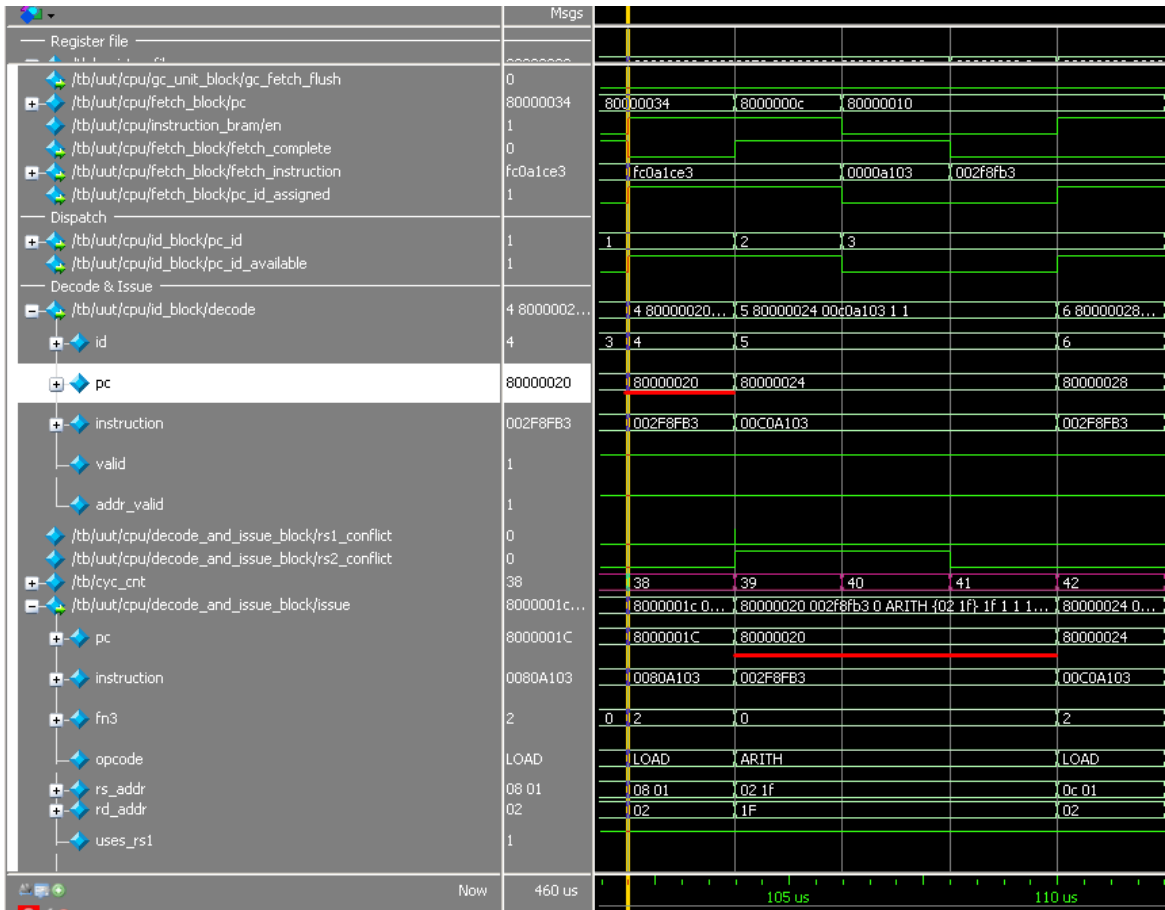


Рисунок 6. Декодирование и планирование

Задание 4

Адрес команды: 8000000c

Номер итерации: 2

Выполнение.

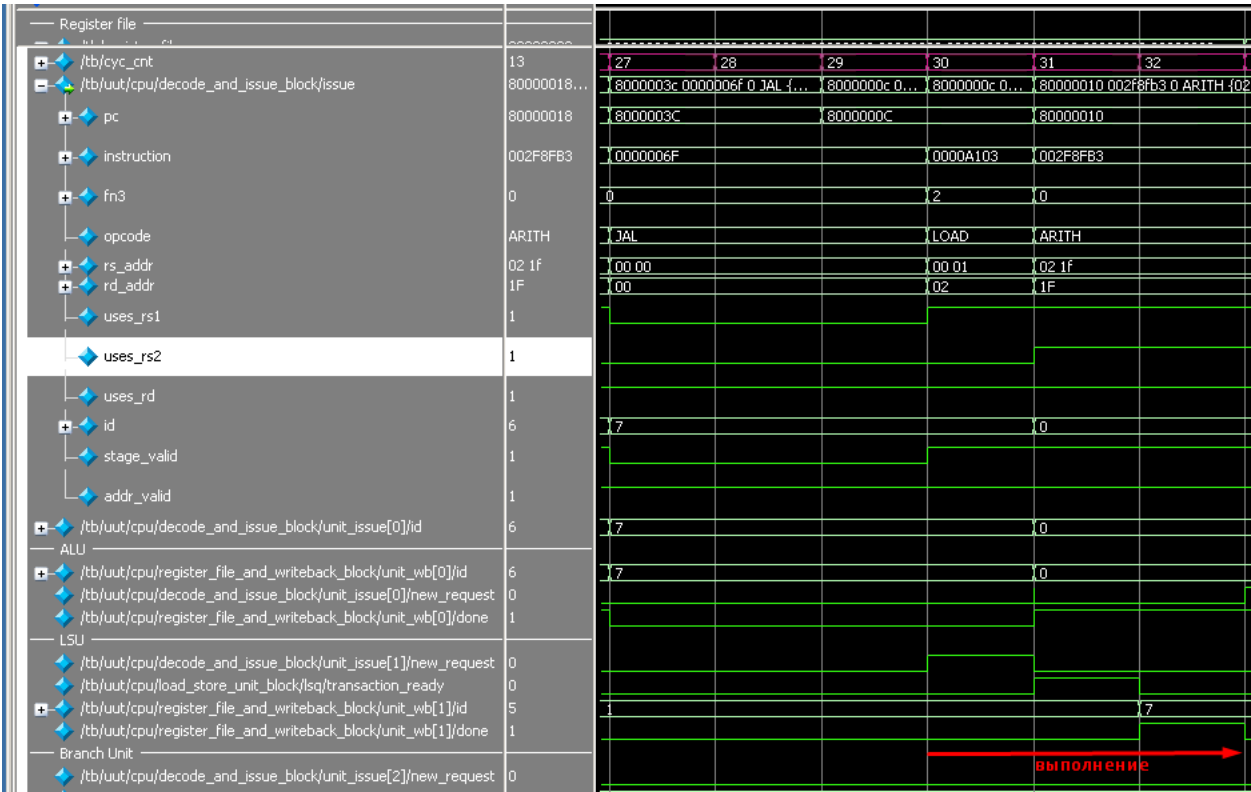


Рисунок 7. Выполнение

Задание 5

Адрес команды с #: 80000001c

Выборка, диспетчеризация, декодирование, выполнение:

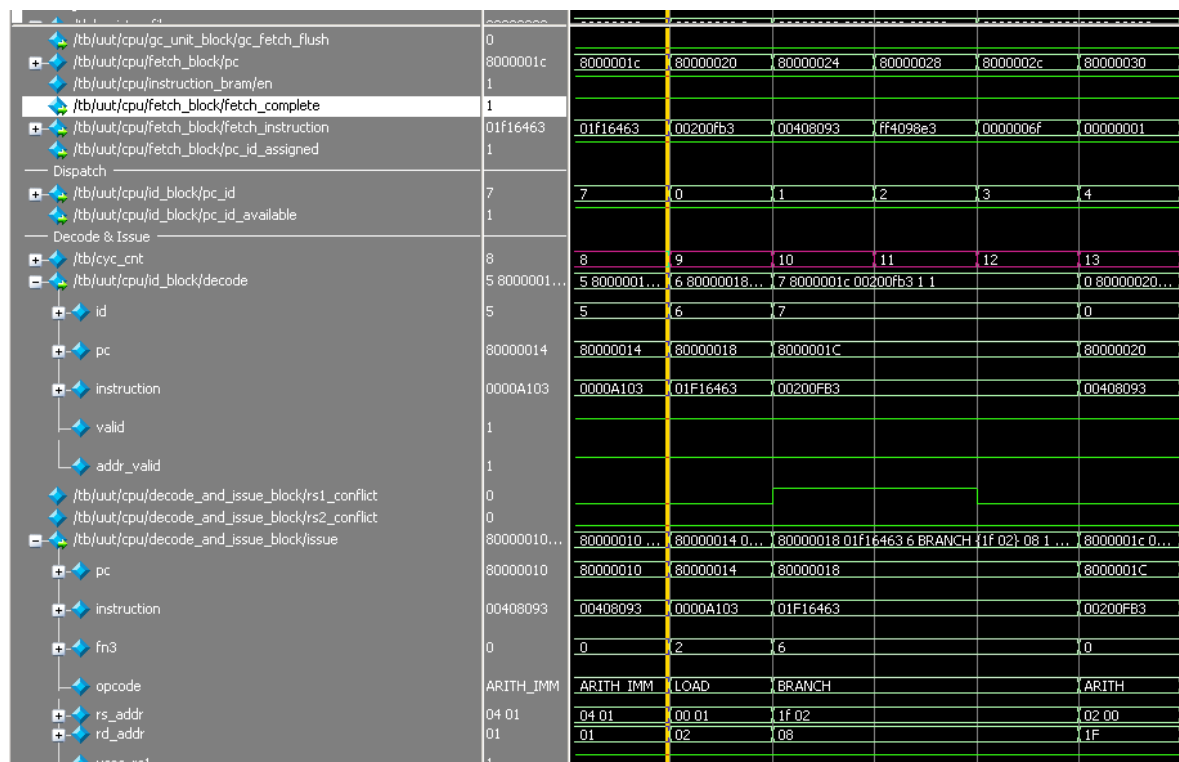


Рисунок 8. Выборка, диспетчеризация, декодирование

Выполнение:

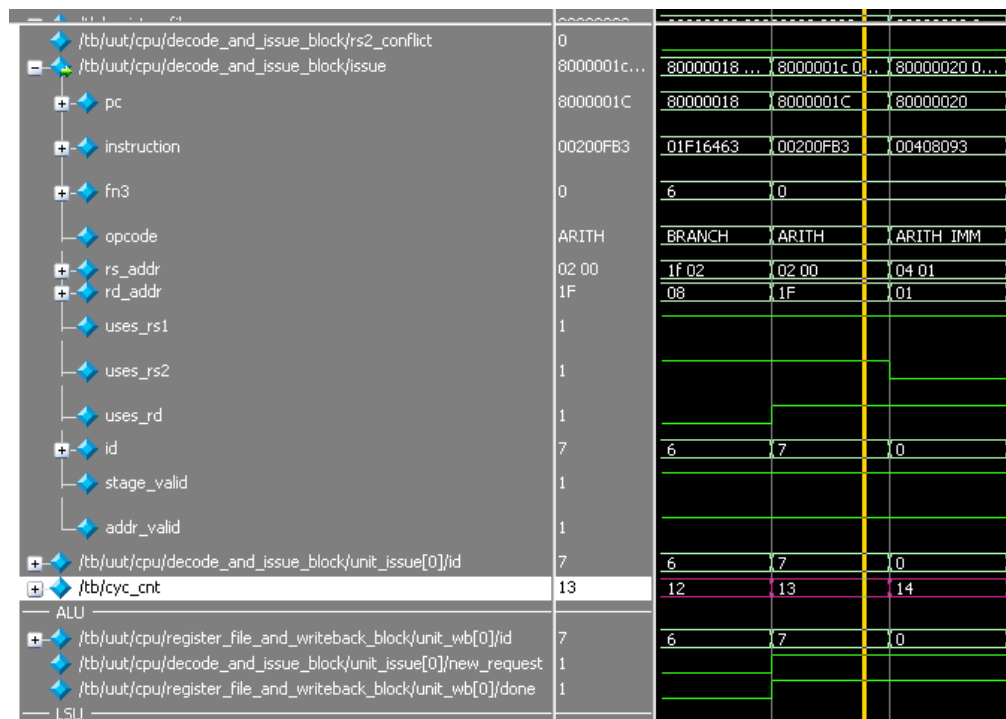


Рисунок 9. Выполнение

[illegible]

икновение конфликтов, которые замедляют ра

Ниже приведены исходный и оптимизированный коды программы моего варианта.

Disassembly of section text:

```

Disassembly of section .text:

80000000: <_start>:
80000000: 00000097          auipc    x1,0x0
80000004: 02c08093          addi     x1,x1,44 # 80000002c <_x>
80000008: 02808a13          addi     x20,x1,40
8000000c: 0000af83          lw       x31,0(x1)
80000010: 00408093          addi     x1,x1,4

80000014: <lp>:
80000014: 0000a103          lw       x2,0(x1)
80000018: 00408093          addi     x1,x1,4
8000001c: 01f16463          bltu     x2,x31,80000024 <lt>
80000020: 00200fb3          add      x31,x0,x2

80000024: <lt>:
80000024: ff4098e3          bne      x1,x20,80000014 <lp>

80000028: <lp2>:
80000028: 0000006f          jal      x0,80000028 <lp2>

Disassembly of section .data:

8000002c: <_x>:
8000002c: 0001          c.addi   x0,0
8000002e: 0000          unimp
80000030: 0002          Ox2
80000032: 0000          unimp
80000034: 00000003      lb       x0,0(x0) # 0 <enroll-0x1>
80000038: 0004          c.addi4spn x9,x2,0
8000003a: 0000          unimp
8000003c: 0008          c.addi4spn x10,x2,0
8000003e: 0000          unimp
80000040: 0006          Ox6
80000042: 0000          unimp
80000044: 00000007      Ox7
80000048: 0005          c.addi   x0,1
8000004a: 0000          unimp
8000004c: 0004          c.addi4spn x9,x2,0
...

```

Рисунок 12. Код оптимизированной программы

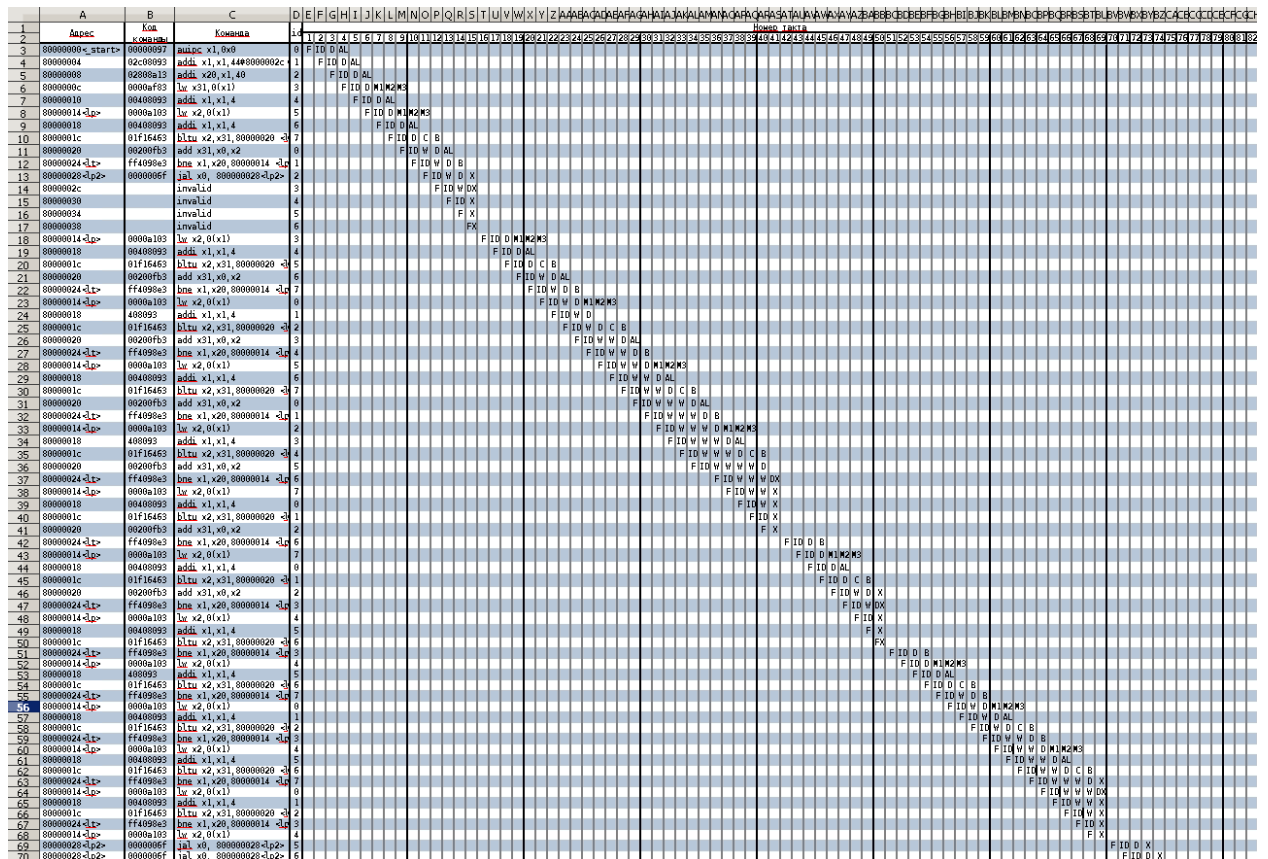


Рисунок 13. Трасса оптимизированной программы

Оптимизированная программа работает на 8 тактов быстрее.

Заключение

В ходе лабораторной работы я ознакомилась с принципами функционирования и построения суперскалярных конвейерных микропроцессоров.