САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Дисциплина: Архитектура ЭВМ

Отчет

по домашней работе №4

«ISA. Ассемблер, дизассемблер»

Выполнил(а): Василенко Михаил Глебович

Номер ИСУ: 227231

студ. гр. М3134

Цель работы: знакомство с архитектурой набора команд RISC-V.

Инструментарий и требования к работе: работа может быть выполнена на любом из следующих языков: C/C++, Python, Java.

Теоретическая часть

RISC-V — это свободная и открытая архитектура набора команд на основе RISC, используемая в микропроцессорах и микроконтроллерах.

Основная проблема существующих ISA заключается в том, что у них небольшой набор команд, и он не универсален. Набор команд может быть ориентирован для высокопроизводительных вычислений, требующих специальный аппаратный функционал, например криптография, многопоточность или графика... RISC-V решает эту проблему благодаря модулярной структуре команд.

Отличительные черты:

- 1) Результат любой операции, за исключением команд перехода всегда помещается в регистр общего назначения
- 2) Небольшое количество инструкций, около 50 штук, многие из которых еще существовали в RISC-I 1980 года. Стандартные расширения (М, А, F и D) расширяют набор на 53 инструкции, сжатый формат С определяет 34 команды. Используется 6 типов кодирования инструкций (форматов).

Instru	ction			Format	Meaning
add	rd,	rs1,	rs2	R	Add registers
sub	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Subtract registers
sll	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Shift left logical by register
srl	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Shift right logical by register
sra	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Shift right arithmetic by register
and	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Bitwise AND with register
or	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Bitwise OR with register
xor	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Bitwise XOR with register
slt	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Set if less than register, 2's complement
sltu	rd,	rs1,	rs2	\mathbf{R}	Set if less than register, unsigned
addi	rd,	rs1,	imm[11:0]	I	Add immediate
slli	rd,	rs1,	shamt[4:0]	I	Shift left logical by immediate
srli	rd,	rs1,	shamt[4:0]	I	Shift right logical by immediate
srai	rd,	rs1,	shamt[4:0]	I	Shift right arithmetic by immediate
andi	rd,	rs1,	imm[11:0]	I	Bitwise AND with immediate
ori	rd,	rs1,	imm[11:0]	I	Bitwise OR with immediate
xori	rd,	rs1,	imm[11:0]	I	Bitwise XOR with immediate
slti	rd,	rs1,	imm[11:0]	I	Set if less than immediate, 2's complement
sltiu	rd,	rs1,	imm[11:0]	I	Set if less than immediate, unsigned
lui	rd,	imm[31:12]	U	Load upper immediate
auipc	rd,	imm[31:12]	U	Add upper immediate to pc

Рисунок №1 — Вычислительные инструкции RISC-V. Целочисленные инструкции из базового набора RISC-V.

Архитектура RISC-V:

RV[xxx][abc....xyz], где [xxx] - 32, 64 или 128, разрядность регистров и адресного пространства, [abc...xyz] – набор расширений архитектуры

Например: RV32I, RV32GC, RV128I

В этой архитектуре предусмотрено 32 целочисленных регистра, с номерами от 0 до 31 и 32 опциональных вещественных регистра.

Сокращение	Наименование	Версия	Статус				
	Базовые наборы	,					
RV32I	Базовый набор с целочисленными операциями, 32-битный	2.1	Ratified				
RV32E	Базовый набор с целочисленными операциями для встраиваемых систем, 32-битный, 16 регистров						
RV64I	Базовый набор с целочисленными операциями, 64-битный						
RV128I	28І Базовый набор с целочисленными операциями, 128-битный						
	Стандартные расширенные наборы						
М	Целочисленное умножение и деление (Integer Multiplication and Division)	2.0	Ratified				
Α	Атомарные операции (Atomic Instructions)	2.1	Ratified				
F	Арифметические операции с плавающей запятой над числами одинарной точности (Single-Precision Floating-Point)	2.2	Ratified				
D	Арифметические операции с плавающей запятой над числами двойной точности (Double-Precision Floating-Point)	2.2	Ratified				
G	Сокращеное обозначение для комплекта из базового и стандартного наборов команд	н/д	н/д				
Q	Арифметические операции с плавающей запятой над числами четверной точности	2.2	Ratified				
L	Арифметические операции над десятичными числами с плавающей запятой (Decimal Floating-Point)	0.0	Open				
С	Сокращённые имена для команд (Compressed Instructions)	2.2	Ratified				
В	Битовые операции (Bit Manipulation)	0.36	Open				
J	Двоичная трансляция и поддержка динамической компиляции (Dynamically Translated Languages)	0.0	Open				
Т	Транзакционная память (Transactional Memory)	0.0	Open				
Р	Короткие SIMD-операции (Packed-SIMD Instructions)	0.1	Open				
V	Векторные расширения (Vector Operations)	1.0-draft	Open				
N	Инструкции прерывания (User-Level Interrupts)	1.1	Open				

Рисунок №2 – Список наборов команд

В 32-битных микроконтроллерах и для других встраиваемых применений используется набор RV32EC. В 64-битных процессорах может быть набор групп RV64GC, то же самое в полной записи — RV64IMAFDC.

Тип	31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4 3	3 2	1	0
Регистр/регистр		funct7						rs2					rs1					funct3			rd					код операции			1	1	
С операндом	±	± imm[1						0:0]					rs1 f					f	unct	3	rd			код операции			ции	1	1		
С длинным операндом	±	± imr							m[30	30:12]								rd					код операции			ции	1	1			
Сохранение	±	imm[10:5]					rs2					rs1					f	unct	3	imm[4:0]			код операции			ции	1	1			
Ветвление	±	imm[10:5]					rs2					rs1				funct3			imm[4:1] [11]			[11]	ко	д ог	ера	ции	1	1			
Переход	±	imm[10:1]						[11]	imm[19:12]						rd				ко	д ог	ера	ции	1	1							

Рисунок №3 – Форматы машинных команд

Признак формата 32-битной команды — младшие биты равны 11 и 2-4 биты != 111. rs1 — номер регистра, в котором находится первый операнд, rs2 — номер регистра, в котором находится второй операнд, rd — номер регистра, в который записан результат операции, орсоdе — определяет тип, funct3/funct7 определяют команду, imm — значение приоритета команды.

Существует несколько типов команд, например: R-type (add, or, and, xor ...) – это простые арифметические/логические операции с двумя

операндами, результат записывается в регистр S. L-type – команды store и load (считать значение и записать). B-type – branch комадны, описывающие циклы. J-type – команды перехода.

Структура **Elf**-файла:

ELF — (формат исполняемых и связываемых файлов) определяет структуру бинарных файлов, библиотек, и файлов ядра (core files). Спецификация формата позволяет операционной системе корректно интерпретировать содержащиеся в файле машинные команды. Файл ELF, как правило, является выходным файлом компилятора или линкера и имеет двоичный формат.

ELF-файл состоит из:

- 1. Заголовка ELF
- 2. Таблицы заголовков программы
- 3. Таблицы заголовков секций
- 4. Данных секций
- 1) Заголовок программы содержит всю необходимую информацию для размещения исполняемых данных в памяти компьютера. Заголовок зафиксирован в начале файла, занимает ровно 52 байта для 32 битных файлов и 64 байта для 64 битных файлов. Содержит тип файла (32 битный или 64 битный), метод кодирования (по условию это little endian), тип файла (исполняемый, перемещаемый и т.д.), архитектуру процессора, где начинаются остальные части файла (количество заголовков, таблица заголовков программы, где находится первая исполняемая команда и т.д.)
- 2) Таблица заголовков секций содержит информацию о каждой секции. Каждый заголовок секции занимает 40 байт. Из заголовков секций можно

узнать смещение секции от начала файла, тип секции, флаги этой секции и т.д.

3) Секции содержат информацию, характерную для этой секции. В секции ".text" содержатся закодированные команды. ".symtab" также является одной из секций и содержит таблицу символов.

Практическая часть

Считываем входной elf файл, в заголовке которого находим endian (по условию у нас всегда little endian) и смещение таблицы заголовков секции. е_shoff — смещение таблицы заголовков секций в байтах от начала файла (если у файла отсутсвуюет смещение заголовков секций, то это значение равно 0). Рассмотрим таблицу заголовков секций, каждое поле содержит 40 байт. Текст имеет значение progbits, секция содержит информацию, определенную программой, ее формат и значение определяется программой единолично. После того как нашли заголовок такой секции, смотрим какие байты отвечают за смещение от начала файла и размер (по документации elf). Находим текст, переводим его в двоичную систему, а потом в команды RISV-V, тк у нас little endian, то кодировка в обратном порядке.

Результат работы программы

00000000:<main> addi a2, a2, -32

00000004: sw a2, 28(a1)

00000008: sw a2, 24(a8)

0000000c: addi a8, a2, 32

00000010: addi a10, zero, 0

00000014: sw a8, -12(a10)

00000018: addi all, zero, 64

0000004c: add a10, a11, a10

00000050: sw a8, -20(a10)

00000054: jal zero, 0

00000058:<.LBB0_3>lw a10, -24(a8)

0000005c: addi a10, a10, 1

00000060: sw a8, -24(a10)

00000064: jal zero, 0

00000068:<.LBB0 4>lw a10, -20(a8)

0000006c: lw a8, 24(a2)

00000070: lw a1, 28(a2)

00000074: addi a2, a2, 32

00000078: jalr a0, a1, 0

Листинг

```
Язык — Python 3
Main.py
from operations import *
class RuntimeException(Exception):
    def __init__(self, txt):
        self.txt = txt
def main():
    inputFile = open('./venv/bin/test_elf (1).file', 'rb')
    try:
        buffer = inputFile.read()
    except IOError:
        raise RuntimeException('Файл не найден')
    inputFile.close()
    # проверка на 64-битные файлы
    if hex(buffer[4]) != '0x1':
        raise RuntimeException('не поддерживается')
    littleEndian = isLittleEndian(buffer)
    tableAddress = getTableAddress(buffer, littleEndian)
    textAddress, textSize = getText(buffer, tableAddress, littleEndian)
    text = binText(buffer, textSize, textAddress, littleEndian)
    handler = OperationsHandler()
    for word in text:
        handler.apply(word)
if __name__ == '__main__':
    main()
```

operations.py

import string

```
OperationCodes = {'0110011': 'r',
                  '0010011': 'i',
                  '0100011': 's',
                  '1100011': 'b',
                  '0000011': '1',
                  '1101111': 'j',
                  '1100111': 'ja'}
RInst = {('0000000', '000'): 'add
         ('0100000', '000'): 'sub
         ('0000000', '001'): 'sll
         ('0000000', '010'): 'slt
         ('0000000', '011'): 'sltu
         ('0000000', '100'): 'xor
         ('0000000', '101'): 'srl
         ('0100000', '101'): 'sra
         ('0000000', '110'): 'or
         ('0000000', '111'): 'and
         ('0000001', '000'): 'mul
         ('0000001', '001'): 'mulh ',
         ('0000001', '010'): 'mulhsu',
         ('0000001', '011'): 'mulhu ',
         ('0000001', '100'): 'div
         ('0000001', '101'): 'divu
         ('0000001', '110'): 'rem
         ('0000001', '111'): 'remu
                                    '}
```

```
IInst = {'000': 'addi ',
        '001': 'slli ',
        '010': 'slti ',
        '011': 'sltiu ',
        '100': 'xori ',
        '101': 'sr_ ',
        '110': 'ori ',
        '111': 'andi '}
SInst = {'000': 'sb
        '001': 'sh ',
        '010': 'sw '}
BInst = {'000': 'beq',
        '001': 'bne ',
        '100': 'blt ',
        '101': 'bge ',
        '110': 'bltu ',
        '111': 'bgeu '}
LInst = {'000': 'lb ',
        '001': 'lh
        '010': 'lw
        '100': 'lbu ',
        '101': 'lhu '}
```

def reverse(value: string) -> int:

```
def fillWithZeroes(index: string) -> string:
    return '0' * (8 - len(index)) + index
def translate(a):
    if a[0] == '1':
        return int(a[1:], 2) - int(a[:1]) * (2 ** (len(a) - 1))
    return int(a, 2)
def getTableAddress(buffer, isLittle):
    """ смещение заголовков секций от начала файла или адрес в файле """
    address = ''
    for byte in buffer[32:34]:
        if isLittle:
            # кодирование от младшего к старшему при little
            address = hex(byte)[2::] + address
        else:
            # наоборот, если big
            address += hex(byte)[2::]
    return int(address, 16)
```

return value[6:8] + value[4:6] + value[2:4] + value[0:2]

```
def isLittleEndian(buffer):
    .....
    :param buffer:
    :return: little endian или big endian
    .....
    return hex(buffer[5]) == '0x1'
def binText(buffer, textSize, textAddress, littleEndian):
    .....
    :param littleEndian:
    :param buffer:
    :param textSize:
    :param textAddress:
    :return: text в двоичной системе
    .....
    command = ''
    textBin = list()
    ind = 1
    index = 0
    for byte in buffer[textAddress: textAddress + textSize]:
        now = bin(byte)[2:]
        while len(now) < 8:
            now = '0' + now
        if littleEndian:
            command = now + command
        else:
            command += now
        if ind % 4 == 0:
            textBin.append([command, index])
```

```
return textBin
def getText(buffer, tableAddress, littleEndian):
    """ находим адрес .text и .symtab
        создаем строки для считывания """
    ind = 1
    textAddress = textSize = section = ''
    for byte in buffer[tableAddress::]:
        now = hex(byte)[2::]
        while len(now) < 2:
            now = '0' + now
        section += now
        if ind % 40 == 0:
            sectionType = section[8:16]
            sectionFlags = section[16:24]
            if littleEndian:
                sectionType = reverse(sectionType)
                sectionFlags = reverse(sectionFlags)
            sectionType = int(sectionType, 16)
            sectionFlags = int(sectionFlags, 16)
            if sectionType == 1 and sectionFlags == 6:
                textAddress = section[32:40]
                textSize = section[40:48]
            section = ''
        ind += 1
    if littleEndian:
```

command = ''

index += 4

ind += 1

```
textSize = reverse(textSize)
    textAddress = int(textAddress, 16)
    textSize = int(textSize, 16)
    return textAddress, textSize
class OperationsHandler:
    def __init__(self):
        self.n number = 0
        self.p_number = -1
   def apply(self, word) -> None:
        instruction = word[0]
        index = word[1]
        index = fillWithZeroes(hex(index)[2::])
        opCd = instruction[25:32]
        rs1 = translate(instruction[12:17])
        rs2 = translate(instruction[7:12])
        rd = translate(instruction[20:25])
        if OperationCodes[opCd] == 'r':
            func = (instruction[0:7], instruction[17:20])
            print(index, ':', ' ' * 8, RInst[func],
                  ' ' * 4, 'a', rd, ', ', 'a',
                  rs1, ', ', 'a', rs2,
                  sep='')
        elif OperationCodes[opCd] == 'i':
            imm = translate(instruction[0:12])
            func = instruction[17:20]
            zero = 'zero' if rs1 == 0 else 'a' + str(rs1)
```

textAddress = reverse(textAddress)

```
if self.p_number == -1:
        print(index, ':', '<main> ', IInst[func],
              ' ' * 4, 'a', rd, ', ',
              zero, ', ', imm,
              sep='')
        self.p_number = 0
   else:
        print(index, ':', ' ' * 8, IInst[func],
              ' ' * 4, 'a', rd, ', ',
              zero, ', ',
              imm,
              sep='')
elif OperationCodes[opCd] == 's':
    imm = translate(instruction[0:7] + instruction[20:25])
    func = instruction[17:20]
   print(index, ':', ' ' * 8, SInst[func],
          ' ' * 4, 'a', rs1, ', ',
          imm, '(a', rs2, ')',
          sep='')
elif OperationCodes[opCd] == 'j':
    imm = instruction[0:20]
    imm = translate(imm)
    zero = 'zero' if rd == 0 else 'a' + str(rd)
   print(index, ':', ' ' * 8, 'jal ',
          ' ' * 4, zero, ', ',
          imm,
          sep='')
    self.n_number += 1
elif OperationCodes[opCd] == 'ja':
    imm = instruction[0:12]
    imm = translate(imm)
   print(index, ':', ' ' * 8, 'jalr ',
```

```
' ' * 4, 'a', rd, ', ', 'a',
          rs1, ', ', imm,
          sep='')
elif OperationCodes[opCd] == '1':
    imm = instruction[0:12]
   imm = translate(imm)
   func = instruction[17:20]
   if LInst[func] == 'lw ' and (self.n_number != self.p_number):
        print(index, ':', '<.LBBO_',</pre>
              self.n_number, '>', LInst[func],
              ' ' * 4, 'a', rd, ', ',
              imm, '(a', rs1, ')',
              sep='')
        self.p_number = self.n_number
   else:
        print(index, ':', ' ' * 8, LInst[func],
              ' ' * 4, 'a', rd, ', ', imm,
              '(a', rs1, ')',
              sep='')
elif OperationCodes[opCd] == 'b':
    func = instruction[17:20]
    imm = instruction[0:7] + instruction[20:25]
    imm = translate(imm)
    zero = 'zero' if rs1 == 0 else 'a' + str(rs1)
   print(index, ':', ' ' * 8, BInst[func],
          ' ' * 4, 'a', rd, ', ',
          zero, ', ', imm,
          sep='')
```