

Архитектура компьютера и операционные системы

Лекция 8. Уровень микроархитектуры

Андреева Евгения Михайловна доцент кафедры информатики и вычислительного эксперимента



План лекции

- Расписание контрольных работ
- Микроархитектура
 - Тракт данных Міс-1
 - Микропрограммное управление Міс-1
 - Микроассемблер для Міс-1 и реализация IJVМ
- Домашнее задание



Многоуровневая архитектура

5. ЯВУ

• Компиляторы, Библиотеки

4. Язык ассемблера

• Ассемблер, Линкер (компоновщик), Отладчик

3. Уровень ОС

• Этот уровень и ниже – системное программирование

2. Машинный код (Instruction Set Arch, ISA)

•ОЗУ, Системная шина, ЦП

1. Микрокод процессора (микроархитектура)

• Внутренняя шина, Тракт данных, АЛУ

0. Схемы цифровой логики

• Логические вентили и схемы

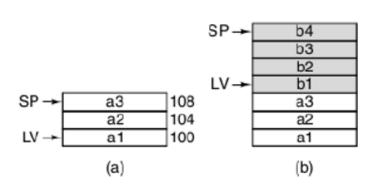
-1. Уровень физических устройств

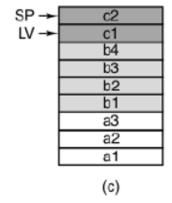
• Сфера электронной техники и радиофизики

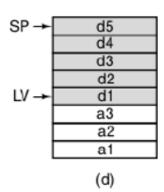


Стековые машины

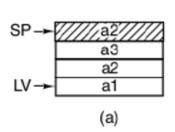
Стек кадров подпрограмм:

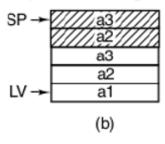


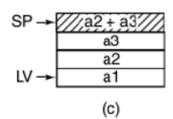




Стек операндов, пример: a1 = a2 + a3:







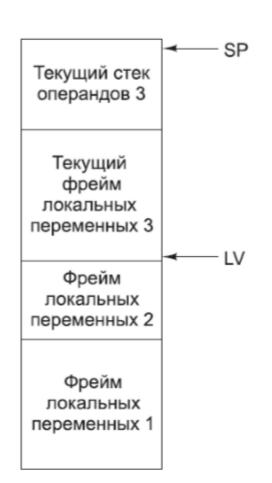
SP →	a3
LV→	a2 a2 + a3
,	(d)

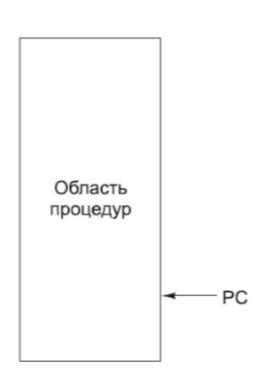
Стековые машины vs. регистровые машины.



Модель памяти IJVM

Набор констант **~** СРР







Набор инструкций IJVM-1

имени И.И. Воровича —

Таблица 4.2. Набор IJVM-команд. Размер операндов byte, const и varnum — 1 байт. Размер операндов disp, index и offset — 2 байта

Hex	Мнемоника	Примечание	
0x10	BIPUSH byte	Помещает байт в стек	
0x59	DUP	Копирует верхнее слово стека и помещает его в стек	
0xA7	GOTO offset	Безусловный переход	
0x60	IADD	Выталкивает два слова из стека; помещает в стек их сумму	
0x7E	IAND	Выталкивает два слова из стека; помещает в стек результат логического умножения (операция И)	
0x99	IFEQ offset	Выталкивает слово из стека и совершает переход, если оно равно нулю	
0x9B	IFLT offset	Выталкивает слово из стека и совершает переход, если оно меньше нуля	
0x9F	IF_ICMPEQ offset	Выталкивает два слова из стека; совершает переход, если они равны	
0x84	IINC varnum const	Прибавляет константу к локальной переменной	
0x15	ILOAD varnum	Помещает локальную переменную в стек	
0xB6	INVOKEVIRTUAL disp	Вызывает процедуру	
0x80	IOR	Выталкивает два слова из стека; помещает в стек результат логического сложения (операция ИЛИ)	



Компиляция в IJVM

Листинг 4.2. Программа для IJVM на языке ассемблера Java

```
ILOAD j
                        // i=j+k
                                                    0x15 0x02
 2
        ILOAD k
                                                    0x15 0x03
 3
        TADD
                                                    0x60
 4
        ISTORE i
                                                    0x36 0x01
 5
                        // if(i==3)
        ILOAD i
                                                    0x15 0x01
 6
        BIPUSH 3
                                                    0x10 0x03
 7
        IF ICMPEQ L1
                                                    0x9F 0x00 0x0D
 8
        ILOAD j
                        // j=j-1
                                                    0x15 0x02
                                    i=j+k;
 9
        BIPUSH 1
                                                    0x10 0x01
                                    if(I==3)
10
        ISUB
                                                    0x64
11
                                                    0x36 0x02
        ISTORE j
                                         k=0;
12
                                                    0xA7 0x00 0x07
        GOTO L2
                                    else
                                                    0x10 0x00
                        // k=0
13 L1: BIPUSH 0
                                         j=j-1;
                                                    0x36 0x03
14
        ISTORE k
15
    L2:
```

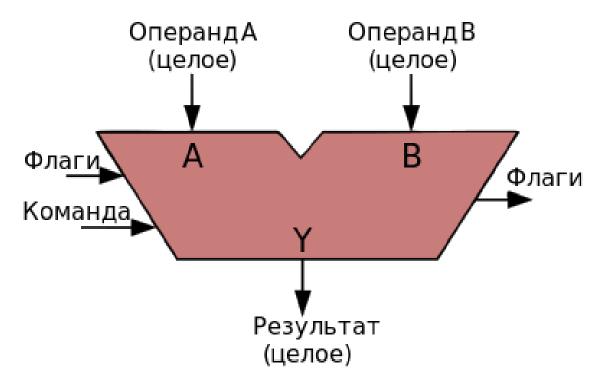


Схема процессора

Связь (шина) АЛУ Регистры Память



Арифметико-логическое устройство (АЛУ)

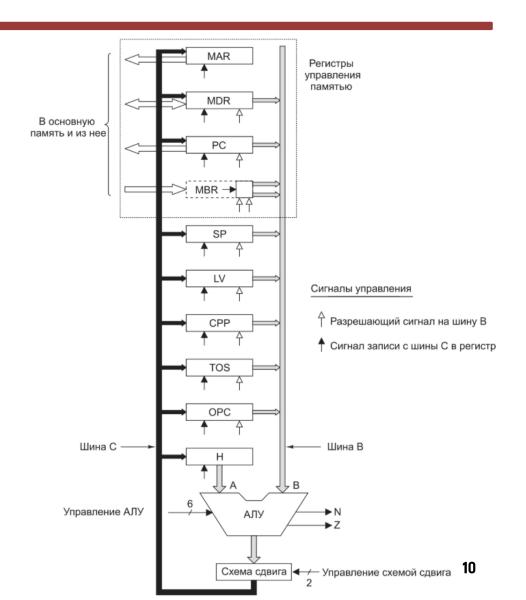


- Унарные операции: NOT, взятие противоположного, INC, DEC, тождество...
- Бинарные операции: сложение, вычитание, AND, OR...



Тракт данных Міс-1

- 1. Устанавливаются сигналы управления.
- 2. Значения регистров загружаются на шину В.
- 3. Действуют АЛУ и схемы сдвига.
- 4. Результаты проходят по шине С обратно к регистрам.





Регистры и сигналы

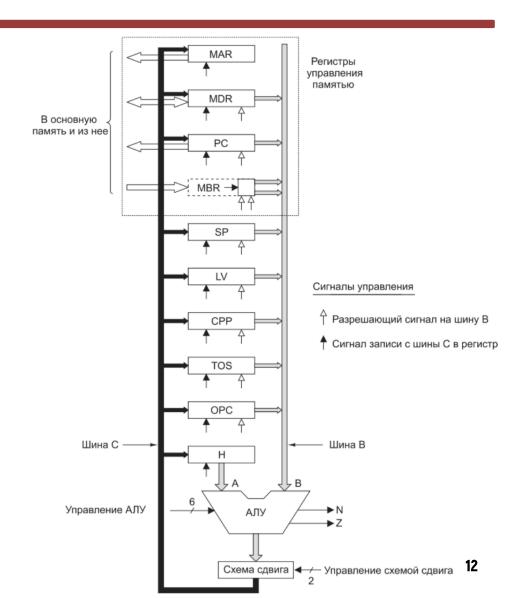
- MAR (Memory Address Register) word-oriented, 32-bit, используется для rd или wr.
- MDR (Memory Data Register) 32-bit.
- PC (Program Counter) адрес следующей инструкции или её операнда, 32-bit.
- MBR (Memory Buffer Register) значение следующей инструкции или первого байта операнда текущей инструкции, 8-bit.
- SP адрес вершины стека в памяти
- TOS значение вершины стека
- Н левый операнд АЛУ для бинарной операции
- Управляющие сигналы: rd, wr, fetch.



Управляющие сигналы

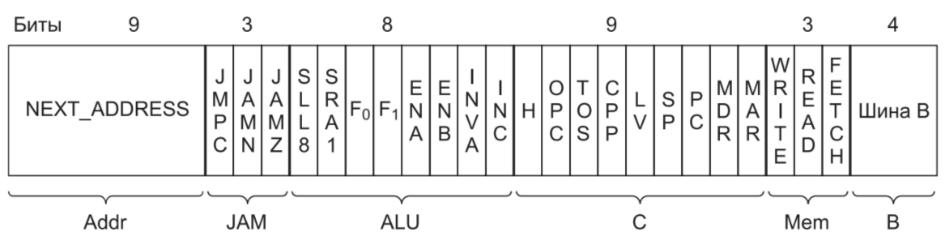
Можно уменьшить до 4-х битов

- 9 сигналов регистр на шину В
- 9 сигналов с шины С на регистры
- 8 сигналов для АЛУ и сдвига
- 2 сигнала запись или чтение из памяти
- 1 сигнал необходимость fetch





Формат микрокоманды



- Addr адрес следующей потенциальной микрокоманды;
- **JAM** определение того, как выбирается следующая микрокоманда;
- ALU функции АЛУ и схемы сдвига;
- С выбор регистров, которые записываются с шины С;
- Mem функции памяти;
- **В** выбор источника для шины В (закодированный номер)

Регистры шины В



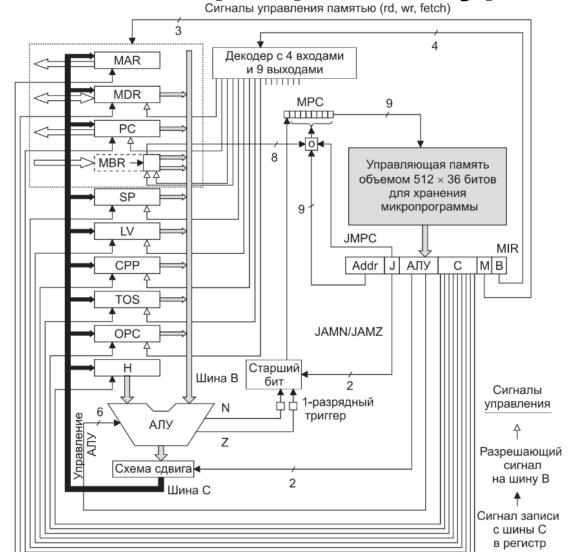
Определение адреса следующей микрокоманды

- 1. Значение NEXT_ADDRESS.
- 2. Значение NEXT_ADDRESS со старшим битом, соединенным операцией ИЛИ с логической единицей MPC[8]=((JAMZ И Z) ИЛИ (JAMN И N)) ИЛИ NEXT_ADDRESS [8]
- 3. MBR поразрядно связываются операцией ИЛИ с 8 младшими битами поля NEXT_ ADDRESS текущей микрокоманды MPC[0..1]= JMPC ? (MBR ИЛИ NEXT_ADDRESS[0..7]) : NEXT_ADDRESS [0..7]

Адрес Addr JAM Биты управления трактом данных Набор 0x75 0x92 001 битов JAMZ Один из этих 0x92 адресов последует 3a 0x73 в зависимости 0x192 от Z



Полная диаграмма микроархитектуры Mic-1



Микроассемблер МАС

- MDR = SP + MDR нельзя использовать!
- MAR = SP; rd не успеет выполниться!
 MDR = H
- goto метка
- \blacksquare Z = TOS; if(Z) goto L1; else goto L2

```
PC = PC + 1; fetch; goto (MBR) // MBR holds opcode; get next byte; dispatch
Main1
       goto Mainl
                                    // Do nothing
nop1
       MAR = SP = SP - 1; rd // Read in next-to-top word on stack
iadd1
iadd2
                                    // H = top of stack
       H = TOS
iadd3
       MDR = TOS = MDR + H; wr; goto Main1 // Add top two words; write to top of stack
       MAR = SP = SP - 1; rd // Read in next-to-top word on stack
isub1
isub2
                                     // H = top of stack
       H = TOS
       MDR = TOS = MDR - H; wr; goto Main1 // Do subtraction; write to top of stack
isub3
       MAR = SP = SP - 1; rd // Read in next-to-top word on stack
iand1
iand2
                                    // H = top of stack
       H = TOS
       MDR = TOS = MDR AND H; wr; goto Main1 // Do AND; write to new top of stack
iand3
```



Микропрограмма для Міс-1

Микро- команда	Операции	Комментарий
Main1	PC = PC + 1; fetch; goto(MBR)	MBR содержит код операции; получение следующего байта; отсылка
nop1	goto Main1	Ничего не происходит
iadd1	MAR = SP = SP - 1; rd	Чтение слова, идущего после верхнего слова стека
iadd2	H = TOS	Н = вершина стека
iadd3	MDR = TOS = MDR + H; wr; goto Main1	Суммирование двух верхних слов; запись суммы в верхнюю позицию стека

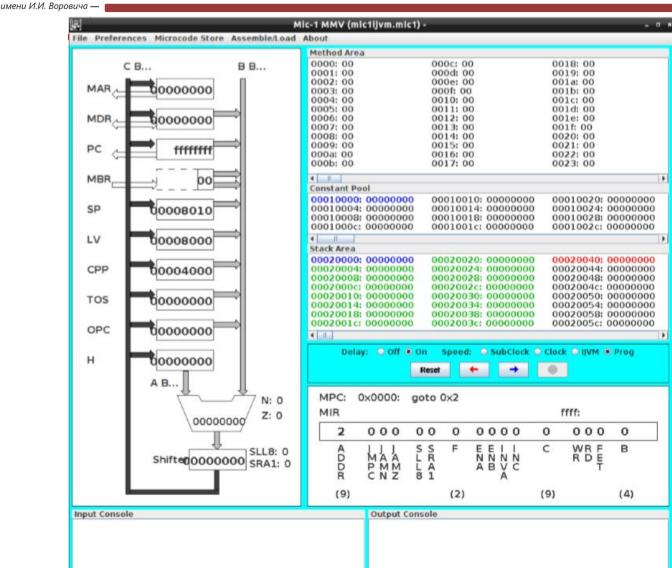


Лабораторная работа №7

.jas-файл .ijvm-файл симулятор IJVM с текстом с бинарным IJVM-ассемблер на базе Міс-1 программы на кодом для языке симулятора ассемблера IJVM IJVM *.mic-файл файл ijvm.conf с бинарным кодом с описанием микропрограммы ассемблера IJVM В первых задачах выдаётся готовый микроассемблер Требует MAL минимальных изменений: обычно +1 строка для добавления 1 *.mal-файл с инструкции текстом Тут микропрограммы основная (по умолчанию: работа mic1ijvm.mal)



Лабораторная работа №7





Домашнее задание

- Подготовка к тесту по лекции
 - раздел книги Таненбаума и Остина, пример архитектуры набора команд — IJVM (глава 4)
- Подготовка к лабораторному занятию 7