Introduction to MIPS

Andrei Tatarnikov atatarnikov@hse.ru



National Research University Higher School of Economics (HSE) http://www.hse.ru





Общие сведения

- Разработан в Стэнфорде группой Джона
 Хеннесси (проект начат в 1981 году)
- Применяется в основном во встроенных системах
- Следует философии RISC
- Инструкции постоянной длины 32 бита
- Конвейер инструкций из 5 стадий
- Существуют 32 и 64-битные модификации (MIPS32 и MIPS64)





Регистры MIPS*



- 32 регистра общего назначения (GPR)
- Счетчик команд (РС)
- Регистры умножения и деления (HI и LO)
- 32 регистра плавающей арифметики (FPR)
- 5 управляющих регистров плавающей арифметики (FCR{0, 25, 26, 28}, FCSR)
- - Размер всех регистров 32 бита



Регистры общего назначения



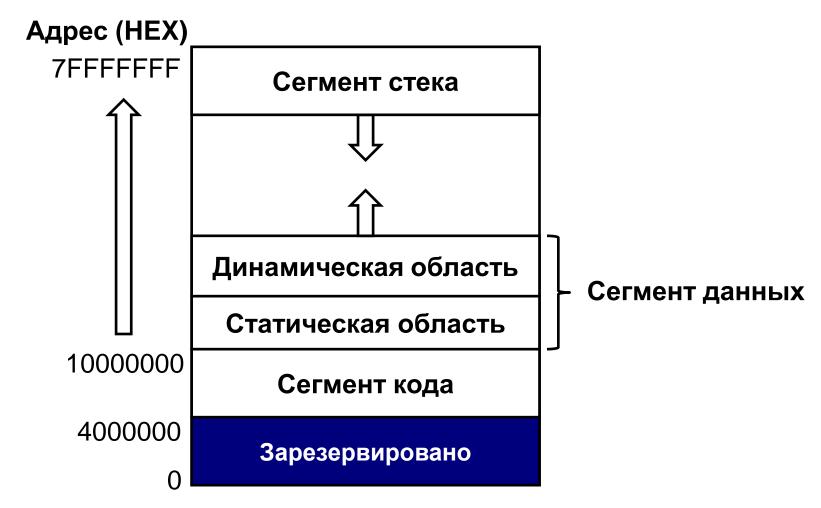
Имя	Номер	Назначение
\$zero	0	Всегда хранит 0
\$at	1	Зарезервирован для ассемблера
\$v1, \$v2	2,3	Возвращаемые значения функции
\$a0 - \$a3	4-7	Аргументы функции (с 1-го по 4-й)
\$t0-\$t7	8-15	Временные, не сохраняются
\$s0 - \$s7	16-23	Сохраняются после вызова функции
\$t8, \$t9	24, 25	Временные, не сохраняются
\$k0, \$k1	26, 27	Зарезервированы для ядра ОС
\$gp	28	Указатель на область глобальных данных
\$sp	29	Указатель стека
\$fp	30	Указатель фрейма (если используется) или \$s8
\$ra	31	Адрес возврата



Структура памяти



Используемые сегменты: code, data, stack







Инструкции MIPS



Типы инструкций

- Арифметические (Arithmetic)
- Логические (Logical)
- Передачи данных (Data transfer)
- Ветвления (Condition branch)
- Безусловного перехода (Unconditional jump)

```
Пример использования: A[12] = x + A[8]
```

Iw \$t0, 32(\$s3) # \$t0 := A[8] (\$s3 хранит A)

add \$t0, \$s2, \$t0 # \$t0 := x + A[8] (\$s2 хранит х)

sw \$t0, 48(\$s3) # A[12] := x + A[8]





Формат инструкций MIPS



Register	(R-T)	(pe)
. 109.010.		

31 2	6 25	21 20	16	15 10) 11 6	5 0
opcode	rs		rt	rd	shamt	function
6 Immedia	5 te (I-Type))	5	5	5	6
31 2	6 25	21 20	16	15		0
opcode	rs		rt		imm	
6 Jump (J-	Type) 5	·	5		16	
31 2	6 25					0
opcode				idx		
6				26		

opcode	Код операции	shamt	Сдвиг
rs	Регистр-получатель	function	Код функции
rt	Регистр-источник	imm	Константа
rd	Регистр-источник	idx	Индекс инструкции



Основные инструкции (часть 1)



РМИ	Ф-т	Тип	Пример	Значение
add	R	Arithmetic	add \$s1, \$s2, \$s3	\$s1 = \$s2 + \$s3
sub	R	Arithmetic	sub \$s1, \$s2, \$s3	\$s1 = \$s2 - \$s3
addi	I	Arithmetic	addi \$s1, \$s2, 20	\$s1 = \$s2 + 20
lw	1	Data transfer	lw \$s1, 20(\$s2)	\$s1 = Memory[\$s2 + 20]
SW	I	Data transfer	sw \$s1, 20(\$s2)	Memory[$$s2 + 20$] = $$s1$
and	R	Logical	and \$s1, \$s2, \$s3	\$s1 = \$s2 & \$s3
or	R	Logical	or \$s1, \$s2, \$s3	\$s1 = \$s2 \$s3
nor	R	Logical	nor \$s1, \$s2, \$s3	\$s1 = ~(\$s2 \$s3)
andi	I	Logical	andi \$s1, \$s2, 20	\$s1 = \$s2 & 20
ori	1	Logical	ori \$s1, \$s2, 20	\$s1 = \$s2 20
sll	R	Logical	sll \$s1, \$s2, 10	\$s1 = \$s2 << 10
srl	R	Logical	srl \$s1, \$s2, 10	\$s1 = \$s2 >> 10



Основные инструкции (часть 2)



RMN	Ф-т	Тип	Пример	Значение
II	I	Data transfer	II \$s1, 20(\$s2)	\$s1 = Memory*[\$s2 + 20] 1st part of atomic swap
SC	1	Data transfer	sc \$s1, 20(\$s2)	Memory [\$s2 + 20] = \$s1, \$s1 = 0 or 1 2 nd part of atomic swap
lui	I	Data transfer	lui \$s1, 20	$$s1 = 20 * 2^{16}$
beq	I	Cond. branch	beq \$s1, \$s2, 25	if ($$s1 == $s2$) go to PC+4+100
bne	I	Cond. branch	bne \$s1, \$s2, 25	if (\$s1 != \$s2) go to PC+4+100
slt	R	Cond. branch	slt \$s1, \$s2, \$s3	if (\$s2 < \$s3) \$s1=1; else \$s1=0
slti	I	Cond. branch	slti \$s1, \$s2, 20	if (\$s2 < 20) \$s1=1; else \$s1=0
j	J	Uncond. jump	j 2500	go to 10000
jr	R	Uncond. jump	jr \$ra	go to \$ra
jal	J	Uncond. jump	jr 2500	ra = PC + 4; go to 10000





Разработка программ для MIPS



Симуляторы:

- SPIM, http://spimsimulator.sourceforge.net/
- MARS, http://courses.missouristate.edu/kenvollmar/mars/

Формат программы:

.data

item:

.word 1 # Глобальные данные

.text

.globl main # Объявляется глобальной

main:

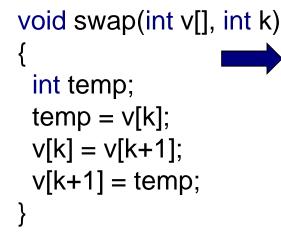
Iw \$t0, item #Пользовательский код





Компиляция программ на Си в код для МІР 🗲

Язык Си:









Машинный код для MIPS:

Ассемблер MIPS:

swap:

```
sll $t1, $a1, 2
add $t1, $a0, $t1
lw $t0, 0($t1)
lw $t2, 4($t1)
sw $t2, 0($t1)
sw $t0, 4($t1)
ir $ra
```





Ветвления в MIPS



Язык Си:

MIPS (i ->
$$\$$$
s3, j -> $\$$ s4, f -> $\$$ s0, g -> $\$$ s1, h -> $\$$ s2):

bne \$s3,\$s4, *else*

go to Else if i not = j

add \$s0,\$s1,\$s2

f = g + h

j exit

jump out of the if

else:

$$# f = g - h$$







Работа со стеком в MIPS

addi \$sp,\$sp,-12

sw \$t1, 8(\$sp)

sw \$t0, 4(\$sp)

sw \$s0, 0(\$sp)

add \$t0,\$a0,\$a1

add \$t1,\$a2,\$a3

sub \$s0,\$t0,\$t1

add \$v0,\$s0,\$zero

Iw \$s0, **0**(\$sp)

Iw \$t0, 4(\$sp)

Iw \$t1, 8(\$sp)

addi \$sp,\$sp,12

jr \$ra





Простая программ для MIPS



```
sub $t1, $s2, $s1
  .data
                                 bne $t1, $s0, fail
success_msg:
  .asciiz "Success!"
                                la $a0, success_msg
failed_msg:
                                Ii $v0,4
  .asciiz "Failed!"
                                syscall
  .text
                                 exit.
  .globl main
                                   li $v0,10
main:
                                   syscall
  addiu $s0, $zero, 2
                                 fail:
  addiu $s1, $zero, 3
                                   la $a0, failed_msg
  addiu $s2, $zero, 5
                                   li $v0,4
  add $t0, $s0, $s1
                                   syscall
  bne $t0, $s2, fail
                                   j exit
```

