



$d_0 \ d_1 \ / \ d_2 \ d_3 \ d_4 \ d_5 \ d_6 \ d_7 \ d_8$

Nome: \_\_\_\_\_ Matrícula:   /

## Prova 1

**(5.0)1)** A arquitetura ARM possui 9 modos de endereçamento, o que a torna muito mais flexível que a ISA MIPS. Um desses modos de endereçamento permite o acesso a um dado em um endereço calculado pelo *offset* de um número imediato a partir do registrador PC. Considere que você tenha disponíveis as instruções tipo I *lwpc* e *swpc* que sejam capazes de realizar este tipo de endereçamento na ISA MIPS:

*lwpc* *rt, lmm* #  $R[rt] = M[PC + \text{SigExt}lmm]$ , opcode=0x2C

*swpc* *rt, lmm* #  $M[PC + \text{SigExt}lmm] = R[rt]$ , opcode=0x2D

Dado o mapa de memória ao lado onde os dados e os endereços estão em hexadecimal:

```
00400000: 3C010040 3428000C 8D0B0004 34080008
00400010: 00010000 11000006 21100001 B00AFFFC
00400020: 014B5020 B40AFF4 2108FFFF 08100005
00400030: 02172020 24020001 0000000C 2402000A
00400040: 0000000C
```

(3.0)a) Disassemble o código do programa, isto é, escreva o programa em Assembly MIPS.

(1.0)b) Calcule o tempo necessário à execução deste programa em um processador MIPS com CPI=1 e 50MHz de frequência de clock.

(1.0)c) Que valor é impresso na tela?

**(2.0)2)** A famosa tela azul do sistema operacional Windows é um exemplo clássico de saída da rotina de tratamento de erros. Crie uma rotina de tratamento de erros (label *ERROR*) que possa ser chamada (*jal ERROR*) sem argumentos, caso algum erro ou problema seja detectado durante a execução de um programa em assembly MIPS. A rotina deve apresentar a tela abaixo e terminar a execução passando o comando ao sistema operacional.

```
ERROR!!!
PC=<PC>
IR=<instrução>
```

Onde <PC> é o endereço e <Instrução> o código decimal da instrução anterior à chamada de erro.

**(4.0)3)** O desenvolvimento dos coprocessadores matemáticos foi um passo muito importante para a computação científica. Em 1980 foi lançado o processador 8087, o coprocessador matemático do processador 8086. Nos anos seguintes foram lançados os coprocessadores 80187, 287, 387 e 487 a medida que a família de processadores iniciada pelo 8086 ia avançando. O coprocessador matemático foi incorporado definitivamente ao processador com o lançamento do 486DX. A Intel escolheu uma arquitetura computacional baseada em pilha para a implementação do coprocessador matemático. A pilha é constituída por 8 registradores (ST0 a ST7) de 80 bits cada. Em seu formato mais simples, as instruções não possuem argumentos, sendo os operandos retirados pilha e o resultado da operação escrito novamente na pilha.



Você é desafiado a criar as pseudo-instruções abaixo, inspiradas pela arquitetura x87. Estas instruções utilizam os registradores \$f0 a \$f7 como registradores de 32 bits da pilha, e o registrador \$gp como apontador de topo da pilha. Se  $\$gp \leq -1$  a pilha estará vazia e se  $\$gp \geq 7$  a pilha estará cheia.

(1.0)a) *push.p \$f12* # Insere o valor do registrador \$f12 na pilha

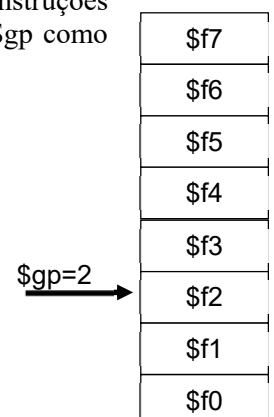
(1.0)b) *pop.p \$f12* # Retira um valor da pilha e coloca no registrador \$f12

(1.0)c) *add.p* # Soma os dois elementos superiores da pilha e coloca o resultado na pilha

(1.0)d) *sqrt.p* # Substitui o elemento superior da pilha pela sua raiz quadrada

Dica1: Pode usar as instruções da aritmética em ponto flutuante original da ISA MIPS.

Dica2: Pode usar a chamada *jal ERROR* caso algum erro seja detectado.



Boa Sorte!



OAC - A 1: Prova 2016/1

Gabriel

4) a)

0,2 / Instrução

0x00400000	3C010040	Lui \$at, 0x0040
04	3428000C	ori \$t0, \$at, 0x000C
08	8D0B0004	Lw \$t3, 4(\$t0)
0C	34080008	ori \$t0, \$ZERO, 0x0008
10	00010000	Sll \$ZERO, \$at, 0
14	11000006	beq \$t0, \$ZERO, 6 L1
18	21100001	addi \$s0, \$t0, 1 ←
1C	B00AFFFC	Lwpc \$t2, -4
20	014B5020	add \$t2, \$t2, \$t3
24	B40AFFFC	swpc \$t2, -12
28	2108FFFF	addi \$t0, \$t0, -1
2C	08100005	J 0x00400014
L1:	30	02172020 add \$at, \$s0, \$s7
	34	addim \$v0, \$ZERO, 1
	38	syscall
	3C	addim \$v0, \$ZERO, 10
	40	syscall

\$t3 = 0x00010000

\$t0 = 0x0040000C + 4

\$t0 = 0x00000008 76

\$s0 = 9

\$3

\$t2 = 0x21100001 + 0x00010000

= 0x21110001 → addi \$t, \$t0, 1

21120001 → addi \$s2, \$t0, 1

21130001 → addi \$s3, \$t0, 1

4

\$s4

5

\$s5

6

\$s6

7

\$s7

8



1,0

$$b) T = 5 + 600P \times 7 + 1 + 5$$

$$\hookrightarrow 5 + 8,7,6,5,4,3,2,1$$

$$T = 67$$

$$t_{exec} = 67 \times 1 \times \frac{1}{50M} = 1,34 \mu s$$

1,0

c) 0 valor 11

2)

fdata:

0,5

L1: .ascii "ERROR!!! \n PC="

L2: .ascii "\n IR="

.text

ERROR: addi \$t0, \$ra, -8 ← 0,5

la \$a0, L1

li \$v0, 4

syscall

move \$a0, \$t0

li \$v0, 1

syscall

la \$a0, L2

li \$v0, 4

syscall

lw \$a0, 0(\$t0)

li \$v0, 1

syscall

Fin:

li \$v0, 10

syscall

0,5



3) Três propostas de solução push e pop

- Solução trivial: Salva os Regs  $\$f0 \sim \$f7$  na pilha ( $\$sp$ ), manipula e lê de volta para os Regs.

- Solução direta: verifica qual o registrador a ser manipulado com sequência de ifs

- Solução mais eficiente? Algoritmo similar à questão 2 com código auto-modificável.  
→ Usar jal ERROR como estouro de pilha!

c) add.p  $\rightarrow$  pop, pop, +, push

1,0

d) sqrt.p  $\rightarrow$  pop,  $\Gamma$ , push

1,0

```
.data
TESTE: .float 3.14159265659
L1: .asciiz "ERROR!!!!\nPC="
L2: .asciiz "\nIR="

.text
    li $gp,-1    #pilha inicialmente vazia
    l.s $f12,TESTE # carrega valor de $f12
    jal PUSHHP # push.p $f12
    jal PUSHHP # push.p $f12
    jal ADDP # add.p
    jal SQ RTP # srt.p
    jal POPP # push.d $f12

    li $v0,10
    syscall
```

```
# push.p $f12 Solução trivial
```

```
PUSHPT: ori $at,$zero,7
        slt $at,$gp,$at
        bne $at,$zero,PULAAT
        jal ERROR
```

```
PULAAT: addi $gp,$gp,1
```

```
    addi $sp,$sp,-32
    swc1 $f0,0($sp)
    swc1 $f1,4($sp)
    swc1 $f2,8($sp)
    swc1 $f3,12($sp)
    swc1 $f4,16($sp)
    swc1 $f5,20($sp)
    swc1 $f6,24($sp)
    swc1 $f7,28($sp)
    sll $at,$gp,2
    add $at,$sp,$at
    swc1 $f12,0($at)
    lwc1 $f0,0($sp)
    lwc1 $f1,4($sp)
    lwc1 $f2,8($sp)
    lwc1 $f3,12($sp)
    lwc1 $f4,16($sp)
    lwc1 $f5,20($sp)
    lwc1 $f6,24($sp)
    lwc1 $f7,28($sp)
    addi $sp,$sp,32
```

```
    jr $ra
```

```
# pop.p $f12 Solução trivial
```

```
POPPT: slt $at,$gp,$zero
        beq $at,$zero,PULABT
        jal ERROR
```

```
PULABT: addi $sp,$sp,-32
```

```
    swc1 $f0,0($sp)
    swc1 $f1,4($sp)
    swc1 $f2,8($sp)
    swc1 $f3,12($sp)
    swc1 $f4,16($sp)
```

```
swc1 $f5,20($sp)
swc1 $f6,24($sp)
swc1 $f7,28($sp)
sll $at,$gp,2
add $at,$sp,$at
lwc1 $f12,0($at)
addi $gp,$gp,-1
lwc1 $f0,0($sp)
lwc1 $f1,4($sp)
lwc1 $f2,8($sp)
lwc1 $f3,12($sp)
lwc1 $f4,16($sp)
lwc1 $f5,20($sp)
lwc1 $f6,24($sp)
lwc1 $f7,28($sp)
addi $sp,$sp,32
```

```
jr $ra
```

```
# push.p $f12 Solução direta
```

```
PUSHPD: ori $at,$zero,7
```

```
slt $at,$gp,$at
```

```
bne $at,$zero,PULAAD
```

```
jal ERROR
```

```
PULAAD: addi $gp,$gp,1
```

```
addi $at,$zero,0
```

```
beq $gp,$at,Fzero
```

```
addi $at,$at,1
```

```
beq $gp,$at,Fum
```

```
addi $at,$at,1
```

```
beq $gp,$at,Fdois
```

```
addi $at,$at,1
```

```
beq $gp,$at,Ftres
```

```
addi $at,$at,1
```

```
beq $gp,$at,Fquatro
```

```
addi $at,$at,1
```

```
beq $gp,$at,Fcinco
```

```
addi $at,$at,1
```

```
beq $gp,$at,Fseis
```

```
Fsete: mov.s $f7,$f12
```

```
j FIM
```

```
Fseis: mov.s $f6,$f12
```

```
j FIM
```

```
Fcinco: mov.s $f5,$f12
```

```
j FIM
```

```
Fquatro: mov.s $f4,$f12
```

```
j FIM
```

```
Ftres: mov.s $f3,$f12
```

```
j FIM
```

```
Fdois: mov.s $f2,$f12
```

```
j FIM
```

```
Fum: mov.s $f1,$f12
```

```
j FIM
```

```
Fzero: mov.s $f0,$f12
```

```
FIM: jr $ra
```

```
# pop.p $f12 Solução direta
POPPD:  slt $at,$gp,$zero
        beq $at,$zero,PULABD
        jal ERROR
PULABD:  addi $at,$zero,0
        beq $gp,$at,FzeroD
        addi $at,$at,1
        beq $gp,$at,FumD
        addi $at,$at,1
        beq $gp,$at,FdoisD
        addi $at,$at,1
        beq $gp,$at,FtresD
        addi $at,$at,1
        beq $gp,$at,FquatroD
        addi $at,$at,1
        beq $gp,$at,FcincoD
        addi $at,$at,1
        beq $gp,$at,FseisD
FseteD:  mov.s $f12,$f7
        j FIMD
FseisD:  mov.s $f12,$f6
        j FIMD
FcincoD:  mov.s $f12,$f5
        j FIMD
FquatroD:  mov.s $f12,$f4
        j FIMD
FtresD:  mov.s $f12,$f3
        j FIMD
FdoisD:  mov.s $f12,$f2
        j FIMD
FumD:    mov.s $f12,$f1
        j FIMD
FzeroD:  mov.s $f12,$f0
FIMD:    addi $gp,$gp,-1
        jr $ra

# push.p $f12 Solução mais eficiente?
PUSHHP:  ori $at,$zero,7
        slt $at,$gp,$at
        bne $at,$zero,PULAA
        jal ERROR
PULAA:   addi $gp,$gp,1 # atualiza o ponteiro
        la $at,0x43006006
        addi $sp,$sp,-4 # preciso de 2 registradores:(
        sw $t0,0($sp)
        la $t0,XA
        lw $at,0($t0)
        addi $at,$at,32 # incrementa o registrador na instrução
        sw $at,0($t0)
XA:      mov.s $f0,$f12 # esta instrução vai ser modificada
        lw $t0,0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        jr $ra
```

```
# pop.p $f12      Solução mais eficiente?
POPP:   slt $at,$gp,$zero
        beq $at,$zero,PULAB
        jal ERROR
PULAB:  addi $gp,$gp,-1 #atualiza ponteiro
        addi $sp,$sp,-4
        sw $t0,0($sp)
        la $t0,XB
        lw $at,0($t0)
        addi $at,$at,-32 # decrementa o registrador na instrução
        sw $at,0($t0)
XB:     mov.s $f12,$f0 # esta instrução vai ser modificada
        lw $t0,0($sp)
        addi $sp,$sp,4

        jr $ra

# add.p
ADDP:   addi $sp,$sp,-4
        sw $ra,0($sp)
        #pop.d $f11
        jal POPPD
        mov.s $f11,$f12
        #pop.d $f12
        jal POPPD
        add.s $f12,$f12,$f11
        #push.d $f12
        jal PUSHPD

        lw $ra,0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        jr $ra

# sqrt.p
SQ RTP: addi $sp,$sp,-4
        sw $ra,0($sp)
        #pop.d $f12
        jal POPPT
        sqrt.s $f12,$f12
        #push.d $f12
        jal PUSHPT

        lw $ra,0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        jr $ra

ERROR:  addi $t0,$ra,-8 # O erro aconteceu na instrução anterior ao jal
        la $a0,L1
        li $v0,4
        syscall

        move $a0,$t0
        li $v0,1
        syscall
```



```
la $a0,L2  
li $v0,4  
syscall
```

```
lw $a0,0($t0)  
li $v0,1  
syscall
```

```
li $v0,10  
syscall
```