Disciplina: CIC 116394 – Organização e Arquitetura de Computadores – Turma A Prof. Marcus Vinicius Lamar Equipes de até 4 pessoas.

2018/1

Entrega do relatório (pdf) e fontes em um arquivo zip pelo Moodle até às 23h55 do dia 30/04/2018

Laboratório 1 - Assembly RISC-V -

Objetivos:

- Familiarizar o aluno com o Simulador/Montador Rars;
- Desenvolver a capacidade de codificação de algoritmos em linguagem Assembly;
- Desenvolver a capacidade de análise de desempenho de algoritmos em Assembly;

(1.0) 1) Simulador/Montador Rars

Faça o download e deszipe o arquivo Lab1.zip disponível no Moodle. Serão criados 3 diretórios.

- (0.0) 1.1) No diretório System_Rars, abra o programa sort.s no Rars. Dado o vetor: V[10]={5,8,3,4,7,6,8,0,1,9}, ordená-lo em ordem crescente e contar o número de instruções por tipo, por estatística e o número total exigido pelo algoritmo. Qual o tamanho em bytes do código executável?
- (0.2) 1.2) Compare o desempenho dos processadores RISC-V e MIPS, para implementações semelhantes com mesma frequência de *clock* e mesma CPI, para este algoritmo de ordenação. É possível melhorar o desempenho do RISC-V? Quais as suas sugestões (sem mudar o algoritmo de ordenação nem o hardware)? Qual o fator de desempenho obtido?
- (0.8) 1.3) Considere a execução deste algoritmo em um processador RISC-V com frequência de *clock* de 50MHz que necessita 1 ciclo de *clock* para a execução de cada instrução (CPI=1). Para os vetores de entrada de n elementos já ordenados $v_0[n]=\{1,2,3,4...n\}$ e ordenados inversamente $v_1[n]\{n, n-1, n-2,...,2,1\}$, obtenha o número total de instruções necessárias, calcule o tempo de execução para $n=\{1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,20,30,40,50,60,70,80,90,100\}$ e plote esses dados em um mesmo gráfico $n \times t_{\text{exec}}$. Comente os resultados obtidos.

(2.0) 2) Compilador GCC

Instale na sua máquina o cross compiler RISC-V (MIPS, ARM e x86) gcc disponível no Moodle.

Na linhas de comando do Toochain do gcc a diretiva –S gera o arquivo com o Assembly .s Para processadores de 32 bits

```
riscv64-unknown-elf-gcc -S -march=rv32imf -mabi=ilp32f # RISC-V RV32IMFD mips-sde-elf-gcc -S -march=mips32 # MIPS MIPS32 arm-linux-gnueabihf-gcc -S -march=armv7 # ARM ARMv7 gcc -S -m32 # x86
```

Para processadores de 64 bits

```
riscv64-unknown-elf-gcc -S -march=rv64imafd # RISC-V RV64IMAFD mips-sde-elf-gcc -S -march=mips64 # MIPS MIPS64 arm-linux-gnueabihf-gcc -S -march=armv8-a # ARM ARMv8 gcc -S -march=x86-64 # x86-64 (default)
```

- (0.0) 2.1) Inicialmente, teste a compilação para Assembly RISC-V com programas triviais em C disponíveis no diretório 'ArquivosC', para entender a convenção do uso dos registradores e memória utilizada pelo gcc para a geração do código Assembly.
- (0.5) 2.2) Dado os programas sortc.c e sort2c.c, compile-os, comente os códigos em Assembly obtidos indicando a função de cada uma das diretivas do montador usadas no código Assembly (.file .option .align .globl .type .size .ident etc.). Qual implementação possui melhor desempenho? Por quê?
- (0.5) 2.3) Indique as modificações necessárias no código Assembly gerado pelo gcc para que possa ser executado corretamente no Rars.
- (1.0) 2.4) Compile os programas sortc.c e sortc2.c e, com a ajuda do Rars, monte uma tabela comparativa com o número de instruções executadas, o tamanho em bytes dos códigos em linguagem de máquina gerados, e os mesmos resultados obtidos no item 1.1) (programa sort.s), para cada diretiva de otimização da compilação {-O0, -O1, -O2, -O3, -Os}. Analise os resultados obtidos.

(2.0) 3) Cálculo das raízes da equação de segundo grau:

Dada a equação de segundo grau: $a.x^2 + b.x + c = 0$

(0.5) 3.1) Escreva um procedimento int baskara(float a, float b, float c) que retorne 1 caso as raízes sejam reais e 2 caso as raízes sejam complexas conjugadas, e coloque na pilha os valores das raízes. (Exemplo de passagem de parâmetros e resultados pela pilha)

(0.5) 3.2) Escreva um procedimento void show(int t) que receba o tipo (t=1 raízes reais, t=2 raízes complexas), retire as raízes da pilha e as apresente na tela, conforme os modelos abaixo:

Para raízes reais: Para raízes complexas:

R(1)=1234.0000 R(1)=1234.0000 + 5678.0000 i R(2)=5678.0000 R(2)=1234.0000 - 5678.0000 i

(0.5) 3.3) Escreva um programa main que leia do teclado os valores float de a, b e c, execute as rotinas baskara e show e volte a ler outros valores.

(0.5) 3.4) Escreva as saídas obtidas para os seguintes polinômios [a, b, c] e, considerando um processador RISC-V de 1GHz, onde instruções da ISA de inteiros são executadas em 1 ciclo de *clock* e as instruções de ponto flutuante em 10 ciclos de *clock*, calcule os tempos de execução da sua rotina baskara (portanto, sem considerar I/O).

a) [1, 0, -9.86960440]

b) [1, 0, 0]

c) [1, 99, 2459]

d) [1, -2468, 33762440]

e) [0, 10, 100]

(5.0) 4) Tradução de Programas:

Em toda a história da computação sempre se teve a necessidade de atualização de um sistema, seja pela mudança no software seja pela evolução do hardware. Durante mais de 20 anos, a disciplina de OAC se baseou na arquitetura MIPS para apresentação dos conceitos essenciais de Organização e Arquitetura de Computadores, tendo sido desenvolvida uma plataforma computacional completa usando o kit de desenvolvimento DE2-70 da Altera. A modernização levou a troca da plataforma de hardware para o kit DE1-SoC e o processador para o RISC-V. Uma das partes mais importantes de um sistema computacional são as rotinas de serviço do sistema operacional, que facilitam muito a vida do programador.

(4.0) 4.1) Dada a rotina de tratamento de exceções para a ISA MIPS e executável no Mars, fornecida no arquivo SYSTEMv63.s, construa a rotina SYSTEMv1.s com os serviços do sistema listados abaixo, traduzindo do Assembly MIPS para a arquitetura RV32IMF.

Dica: Pode retirar toda a parte de identificação e tratamento de interrupções e exceções.

Serviço	\$v0/a7	Argumentos	Resultados
Print Integer	1 101	\$a0/a0=inteiro \$a1/a1=coluna \$a2/a2=linha \$a3/a3=cores	Imprime o número inteiro complemento de 2 \$a0/a0 na posição (\$a1/a1,\$a2/a2) com as cores \$a3/a3={00BBGGGRRRbbgggrrr} BGR fundo; bgr frente
Print Float	2 102	\$f12/fa0=float \$a1/a1=coluna \$a2/a2=linha \$a3/a3=cores	Imprime o número float em \$f12/fa0 na posição (\$a1/a1,\$a2/a2) com as cores \$a3/a3
Print String	4 104	\$a0/a0=endereço string \$a1/a1=coluna \$a2/a2=linha \$a3/a3=cores	Imprime a string terminada em NULL (.string) presente no endereço \$a0/a0 na posição (\$a1/a1,\$a2/a2) com as cores \$a3/a3
Read Int	5 105		Retorna em \$v0/a0 o valor inteiro com sinal lido do teclado.
Read Float	6 106		Retorna em \$f0/fa0 o valor float lido do teclado.
Read String	8 108	\$a0/a0 endereço do buffer de entrada \$a1/a1 número de caracteres máximo	Retorna no endereço \$a0/a0 o conjunto de caracteres lidos, terminando com /0.
Print Char	11 111	\$a0/a0=char (ASCII) \$a1/a1=coluna \$a2/a2=linha \$a3/a3=cores	Imprime o caractere \$a0/a0 (ASCII) na posição (\$a1/a1,\$a2/a2) com as cores \$a3/a3
Exit	10 110		Retorna ao sistema operacional. Na DE2/DE1-SoC trava o processador.
Read Char	12 112		Retorna em \$v0/a0 código ASCII do caractere da tecla pressionada

Time	30 130		Retorna o tempo do sistema (número de ciclos de <i>clock</i>) \$a0/a0 = parte menos significativa \$a1/a1 = parte mais significativa (zero na DE2/DE1-SoC)
MIDI Out	31 131	\$a0 = pitch \$a1 = duração ms \$a2 = instrumento (1) \$a3 = volume	Gera o som definido e retorna imediatamente
Sleep	32 132	\$a0/a0=tempo(ms)	Aguarda \$a0/a0 milissegundos
MIDI Out sincrono	33 133	\$a0 = pitch \$a1 = duração ms \$a2 = instrumento (1) \$a3 = volume	Gera o som definido e retorna apenas após o término
print integer hexadecimal	34 134	\$a0/a0=inteiro \$a1/a1=coluna \$a2/a2=linha \$a3/a3=cores	Imprime, em hexadecimal, o número inteiro de 32 bits em \$a0/a0 na posição (\$a1/a1,\$a2/a2) com as cores \$a3/a3
Rand	41 141		\$a0/a0 = número randômico de 32 bits
Clear Screen	48 148	\$a0/a0 = cor	Limpa a tela com a cor \$a0/a0
SD Card Read	49 149	\$a0=endereço origem \$a1=endereço destino \$a2=quantidade bytes	\$v0 número de bytes lidos \$v0 negativo : falha na transferência

O serviço original e o serviço original+100 são usados para compatibilizar os serviços originais do Rars com os serviços equivalentes que usam o Bitmap Display e o MMIO Keyboard and Display MMIO Simulator tools.

Na arquitetura RISC-V as rotinas no sistema são chamadas pela instrução ecall, que coloca o processador no modo privilegiado S/M (deveria) e executa a rotina de tratamento de exceções/interrupções do sistema definida no registrador utvec.

Exemplo de uso de Macros: macros.s

```
.macro M Exit
      li a7,10
      ecall
.end macro
.macro M lia(%registrador,%label)
      la %registrador, %label
      lw %registrador,0(%registrador)
.end macro
.macro M_SetEcall(%label)
      la t0,%label
                           # carrega em t0 o endereço base das rotinas do sistema ECALL
      csrrw zero, 5, t0
                           # seta utvec (reg 5) para o endereço t0
                          # seta o bit de habilitação de interrupção em ustatus (reg 0)
      csrrsi zero,0,1
 .end macro
```

Exemplo de rotinas do sistema ECALL.s

```
.data
.align 2
                                 # alinha o dado seguinte em word
      E STR: .string "Isto e so para teste:"
      E NL: .string "\n"
.text
                                 \# carrega t0 = 104
ECALL:
             li t0,104
      bne a7,t0,E_FIM
                                 # Se não for o serviço 104 então FIM
      mv t0,a0
                           # salva argumento a0 em t0
      la a0,E STR
                           # ponteiro para a STR
      li a7,4
                          # serviço original de print string
      ecall
      mv a0,t0
                           # recupera o número a ser impresso
      li a7,1
                           # serviço original print int
      ecall
      la a0,E NL
                           # ponteiro para a NL
      li a7,4
                           # serviço original de print string
      ecall
E FIM: csrrw t0, 65, zero # le o valor de EPC salvo no registrador uepc (reg 65)
      addi t0, t0, 4
                          # soma 4 para obter a instrução seguinte ao ecall
      csrrw zero, 65, t0 # coloca no registrador uepc
                           # retorna PC=uepc
      uret
```

Exemplo de utilização: exemplo_ecall.s

```
.include "macros.asm"
                         # inclui arquivos de macros no inicio do programa
.data
                        # só para mostrar que o .data do ECALL vem depois
      N: .word 104
      STR: .string "Digite um Numero:"
.text
main:
      M SetEcall(ECALL) # Macro de SetEcall
      la a0,STR
                        # Define a0 = endereço STR
      li a7,4
                               # Define a7 = 4
                          # Chama o serviço Print String
      ecall
      li a7,5
                         # Chama o serviço original read int
      ecall
      M lia a7,N
                        # Chamada para o novo serviço 101
      Ecall
      M Exit
                         # Macro de Exit
.include "ECALL.s" # inclui arquivo ECALLv1.s no final
```

(1.0) 4.2) Demonstre o correto funcionamento das chamadas do sistema implementadas em SYSTEMv1.s executando o programa testeSYSTEMv1.s usando o Bitmap Display tool e o Keyboard and Display MMIO Simulator. Filme a execução e os resultados obtidos.