

Trabalho I - Assembly do Processador MIPS

Implementação da Função de Ackermann Recursiva

Este documento descreve o primeiro trabalho da disciplina de Organização e Arquitetura de Processadores. O trabalho consiste na compreensão de um problema algoritmo, descrição deste problema em linguagem de alto nível, compreensão da ISA do MIPS e mapeamento do algoritmo no assembly do MIPS considerando todo o ISA (*Instruction Set Architecture*).

A atividade algorítmica envolve trabalhar com técnicas e fundamentos apreendidos na disciplina de OAP; dentre estes estão (i) a programação em linguagem de máquina do MIPS, (ii) a implementação algorítmica com o uso de função, (iii) o salvamento e recuperação de registradores em pilha ao trabalhar com funções, (iv) o emprego de recursividade e (v) o interfaceamento do programa com o sistema operacional.

A atividade, que deverá ser realizada em *grupos de até 4 alunos*, envolve também o emprego do ambiente MARS para descrição e verificação do comportamento do algoritmo, e uma documentação adequada que apresente o desenvolvimento de todas as atividades requisitadas.

1. Especificação Técnica do Trabalho

O grupo deve implementar uma versão específica da função de Wilhelm Ackermann, mais conhecida como função de Ackermann. Na teoria da recursão, Ackermann é um exemplo de uma função computável total que não é recursiva primitiva. Todas as funções recursivas primitivas são totais e computáveis, mas a função de Ackermann ilustra que nem todas as funções computáveis totais são recursivas primitivas. Uma das inúmeras variantes da função original é a função Ackermann-Péter A(m, n) de dois argumentos inteiros m e n não negativos, que é definida por:

$$A(m,n) = egin{cases} n+1 & ext{se } m=0 \ A(m-1,1) & ext{se } m>0 ext{ e } n=0 \ A(m-1,A(m,n-1)) & ext{se } m>0 ext{ e } n>0 \end{cases}$$

Note que esta regra de recursividade faz com que a função de Ackermann cresça muito rapidamente, mesmo para pequenos valores de m e n. A seguir temos cinco exemplos da aplicação da função de Ackermann.

1)
$$A(0,1) = 1+1$$

 $= 2$
 $= A(0, A(1,0))$
 $= A(0, A(1-1,1))$
 $= A(0, A(0,1))$
2) $A(1,0) = A(1-1,1)$
 $= A(0,1)$
 $= A(0,1)$
 $= A(0,2)$
 $= 1+1$
 $= 2$
3) $A(1,1) = A(1-1, A(1,1-1))$
 $= A(0, A(0,1))$
 $= A(0, 2)$
 $= 2+1$
 $= 3$

```
4) A(1,2) = A(1-1, A(1,2-1)) 5) A(2,1) = A(2-1, A(2,1-1))
                                               = A(1, A(2, 0))
          = A(0, A(1, 1))
          = A(0, A(1-1, A(1,1-1)))
                                               = A(1, A(2-1,1))
          = A(0, A(0, A(1, 0)))
                                               = A(1, A(1,1))
          = A(0, A(0, A(1-1, 1)))
                                               = A(1, A(1-1, A(1,1-1)))
          = A(0, A(0, A(0, 1)))
                                               = A(1, A(0, A(1, 0)))
          = A(0, A(0, 1+1))
                                               = A(1, A(0, A(1-1,1)))
          = A(0, A(0, 2))
                                               = A(1, A(0, A(0,1)))
          = A(0, 2+1)
                                               = A(1, A(0, 1+1))
          = A(0, 3)
                                               = A(1, A(0, 2))
          = 3+1
                                               = A(1, 2+1)
                                               = A(1, 3)
                                               = A(1-1, A(1, 3-1))
                                               = A(0, A(1, 2))
                                               = A(0, A(1-1, A(1,2-1)))
                                                = A(0, A(0, A(1-1, A(1,1-1))))
                                                = A(0, A(0, A(0, A(1,0))))
                                               = A(0, A(0, A(0, 1+1)))
                                                = A(0, A(0, A(0, 2)))
                                               = A(0, A(0, 2+1))
                                               = A(0, A(0, 3))
                                                = A(0, 3+1)
                                                = A(0, 4)
                                                = 4+1
```

A tabela a seguir apresenta valores de Ackermann para as combinações de $0 \le m \le 4$ e $0 \le n \le 3$ (*Fonte: https://pt.wikipedia.org/wiki/Fun%C3%A7%C3%A3o de Ackermann*).

Valores de A(m, n)

m\n	0	1	2	3	4
0	1	2	3	4	5
1	2	3	4	5	6
2	3	5	7	9	11
3	5	13	29	61	125

1.1. Detalhamento da Especificação

O programa deve apresentar o valor da função de Ackermann para um par de inteiros (m, n) lidos da entrada padrão, exibindo na saída padrão o resultado da função.

O programa deve ser implementado com funções, tendo pelo menos as duas funções

descritas a seguir. Contudo, o grupo pode implementar outras funções e macros, de forma a tornar o programa mais modular.

- (i) Uma função recursiva para cálculo do valor de Ackermann em relação a m e n;
- (ii) Uma função principal (main).

1.2. Detalhamento da Interface com o Usuário

O programa a ser entregue deve conter as seguintes funcionalidades:

- 1) Iniciar a execução apresentando a seguinte mensagem:
 - "Programa Ackermann"
 - "Digite os parâmetros m e n para calcular A(m, n) ou -1 para abortar a execução"
- 2) Caso o usuário digitar um número negativo, o programa encerra.
- 3) Caso o usuário não digitar um número negativo
 - a. O programa deve capturar dois inteiros e calcular a função recursiva. *Não é necessário verificar a integridade do segundo parâmetro*.
 - b. Ao término do cálculo, o programa deve retornar o resultado da função em um formato similar ao descrito a seguir:

"
$$A(2, 1) = 5$$
"

2. Entregas

As principais atividades a serem realizadas e comprovadas através de uma documentação adequada estão descritas a seguir:

- 1) Algoritmo descrevendo o programa de alto nível (linguagem Java, C, português estruturado, ...). O programa deve conter as funções especificadas na descrição, considerando a recursividade requisitada;
- 2) Descrição em linguagem assembly do MIPS equivalente ao programa de alto nível descrito em "1";
- Captura de telas do MARS mostrando: (i) a área de código compilada; (ii) o estado dos registradores ao término de uma execução; (iii) a área de pilha utilizada para a recursividade.

Espera-se que o grupo entregue as atividades descritas acima em um arquivo compactado contendo uma documentação em formato pdf. Adicionalmente, o mesmo programa assembly que deve estar no documento, também deve ser colocado dentro do arquivo compactado para possível verificar seu funcionamento no ambiente MARS.