

Resolução da Função de Ackermann

George S. Rother

Matheus Faccio Poletto

Escola Politécnica – PUCRS

10/05/2023

Introdução

O objetivo deste trabalho, trata-se da criação de um algoritmo capaz de calcular a fórmula de Ackermann dentro da linguagem MIPS.

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

Representação em Alto nível do algoritmo trabalhado(Linguagem utilizada: Java-17Lts).

```
J app.java
1  import java.util.Scanner;
2
3  public class app{
4      public static void main(String[] args){
5          Scanner in = new Scanner(System.in);
6          System.out.println("Programa de Ackermann");
7          System.out.print("Insira o valor de m: ");
8          int m = in.nextInt();
9          if (m < 0){
10             System.out.println("Valor de m inválido");
11             System.exit(0);
12         }
13         System.out.print("Insira o valor de n: ");
14         int n = in.nextInt();
15         if (n < 0){
16             System.out.println("Valor de n inválido");
17             System.exit(0);
18         }
19         System.out.println("A(" + m + ", " + n + ") = " + Ackermann(m, n));
20         in.close();
21     }
22
23     public static int Ackermann(int m, int n){
24         if(m == 0){
25             return n + 1;
26         }else if(n == 0){
27             return Ackermann(m - 1, 1);
28         }else{
29             return Ackermann(m - 1, Ackermann(m, n - 1));
30         }
31     }
32 }
```

1. - Funcionamento do programa

A resolução deste problema foi operada dentro do compilador MARS, o qual utiliza a linguagem MIPS.

O código inicia-se solicitando, um de cada vez, os números os quais serão calculados dentro da função:

```
Programa de Ackermann
Insira o valor de m: 2
Insira o valor de n: 2
```

Após coletados os dados, o programa inicia o tratamento e resolução do problema, gerando o output do valor referente:

```
A(2, 2) = 7

-- program is finished running --
```

Os valores finais dos registradores referentes ao caso exemplo “(2,2)”, são os seguintes:

Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0x10010000
\$v0	2	0x0000000a
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0x0000000a
\$a1	5	0x00000000
\$a2	6	0x00000000
\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0x00000007
\$t1	9	0x10010068
\$t2	10	0x00000000
\$t3	11	0x10010064
\$t4	12	0x10010072
\$t5	13	0x00000007
\$t6	14	0x00000002
\$t7	15	0x00000002
\$s0	16	0x00000000
\$s1	17	0x00000000
\$s2	18	0x00000000
\$s3	19	0x00000000
\$s4	20	0x00000000
\$s5	21	0x00000000
\$s6	22	0x00000000
\$s7	23	0x00000000
\$t8	24	0x00000000
\$t9	25	0x00000000
\$k0	26	0x00000000
\$k1	27	0x00000000
\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffc
\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00000000
pc		0x004001f8
hi		0x00000000
lo		0x00000000

Exemplo de output para entrada negativa em N:

```
Programa de Ackermann
Insira o valor de m: 2
Insira o valor de n: -1
Valor negativo não aceito
-- program is finished running --
```

Valores finais nos registradores:

Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0x10010000
\$v0	2	0x0000000a
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0x10010044
\$a1	5	0x00000000
\$a2	6	0x00000000
\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0x00000002
\$t1	9	0xffffffff
\$t2	10	0x00000000
\$t3	11	0x10010060
\$t4	12	0x00000000
\$t5	13	0x00000000
\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x00000000
\$s1	17	0x00000000
\$s2	18	0x00000000
\$s3	19	0x00000000
\$s4	20	0x00000000
\$s5	21	0x00000000
\$s6	22	0x00000000
\$s7	23	0x00000000
\$t8	24	0x00000000
\$t9	25	0x00000000
\$k0	26	0x00000000
\$k1	27	0x00000000
\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffeffc
\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00000000
pc		0x00400164
hi		0x00000000
lo		0x00000000

Exemplo de output com entrada negativa em M:

Programa de Ackermann

Insira o valor de m: -1

Valor negativo não aceito

-- program is finished running --

Estado final dos registradores:

Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0x10010000
\$v0	2	0x0000000a
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0x10010044
\$a1	5	0x00000000
\$a2	6	0x00000000
\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0xffffffff
\$t1	9	0x00000000
\$t2	10	0x00000000
\$t3	11	0x00000000
\$t4	12	0x00000000
\$t5	13	0x00000000
\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x00000000
\$s1	17	0x00000000
\$s2	18	0x00000000
\$s3	19	0x00000000
\$s4	20	0x00000000
\$s5	21	0x00000000
\$s6	22	0x00000000
\$s7	23	0x00000000
\$t8	24	0x00000000
\$t9	25	0x00000000
\$k0	26	0x00000000
\$k1	27	0x00000000
\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffeffc
\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00000000
pc		0x00400164
hi		0x00000000
lo		0x00000000

2 - Algoritmo do programa

O programa possui declarações no escopo “.data” referentes aos textos utilizados e para os armazenamentos das entradas as quais o usuário irá realizar e uma para armazenar o valor final.

Aqui são declarados e inicializados dados estáticos que poderão ser utilizadas em todo programa:

```
.data
    entrada: .ascii "Programa de Ackermann \n"
    entrada2: .ascii "Insira o valor de m: "
    entrada3: .ascii "Insira o valor de n: "
    negativo: .ascii "Valor negativo não aceito"
    m: .word 0
    n: .word 0
    result: .word 0
    printResult1: .ascii "A("
    printResult2: .ascii ", "
    printResult3: .ascii ") = "
```

A “main” do programa empilha as Strings que serão escritas na tela e chama o sistema para que elas sejam printadas, solicita o primeiro valor e com esse valor recebido o testa primeiramente se é igual a zero e após isso se é negativo. Caso o primeiro teste retorne falso, o programa passa para o segundo que verificará se o valor é negativo, se for, chama o método “encerra”, o qual irá dar fim ao programa. Caso passe no primeiro ou no segundo teste o programa continuará:

```
.text
.globl main

main:
    la $a0, entrada # pega o endereço da mensagem
    li $v0, 4        # passo o valor 4 para o v0 que significa impressão de string
    syscall          # chama o sistema operacional para imprimir a mensagem

    la $a0, entrada2 # pega o endereço da mensagem
    li $v0, 4        # passo o valor 4 para o v0 que significa impressão de string
    syscall          # chama o sistema operacional para imprimir a mensagem

    li $v0, 5        # passo o valor 5 para o v0 que significa leitura de inteiro
    syscall          # chama o sistema operacional para ler o valor de m
    move $t0, $v0    # move o valor de m para o registrador t0
    beq $t0, $zero, continuaM # compara se m for igual a 0, se for, continua
    blez $t0, encerra # se m for negativo, encerra o programa
continuaM:
    . . .

continuaM:
    la $t3, m        # pega o endereço da variável m
    sw $t0, 0($t3)   # salva o valor de m na variável m
    la $a0, entrada3 # pega o endereço da mensagem
    li $v0, 4        # passo o valor 4 para o v0 que significa impressão de string
    syscall          # chama o sistema operacional para imprimir a mensagem

    li $v0, 5        # passo o valor 5 para o v0 que significa leitura de inteiro
    syscall          # chama o sistema operacional para ler o valor de n
    move $t1, $v0    # move o valor de n para o registrador t1
    beq $t1, $zero, continuaN # se n for igual a 0, continua
    blez $t1, encerra # se n for negativo, encerra o programa
```

Após solicitado o valor de N, irá fazer os mesmos testes realizados com o valor M em N. Caso esteja tudo ok irá continuar o programa(cai no escopo “continuaN”).

```
continuaN:
    la $t3, n          # pega o endereço da variável n
    sw $t1, 0($t3)      # salva o valor de n na variável n
    addi $sp, $sp, -12 # aloca espaço para os parâmetros e para o retorno
    sw $t0, 8($sp)      # salva o valor de m na pilha
    sw $t1, 4($sp)      # salva o valor de n na pilha
    sw $ra, 0($sp)      # salva o valor de retorno na pilha
    jal Ackermann      # chama a função Ackermann
    lw $ra, 0($sp)      # recupera o valor de estado da pilha
    lw $t0, 8($sp)      # recupera o valor de retorno na pilha
    addi $sp, $sp, 12 # desaloca espaço para os parâmetros e para o retorno
    la $t1, result      # pega o endereço da variável result
    sw $t0, 0($t1)      # salva o valor de retorno na variável result
    j fim              # vai terminar o programa
```

Caso o valor de M ou N seja negativo, o programa irá pular para o método “encerra”, que irá finalizar o programa antecipadamente e imprimirá a frase, “Valor negativo não aceito”.

```
encerra:
    la $a0, negativo
    li $v0, 4          # passo o valor 4 para o v0 que significa impressão de string
    syscall
    li $v0, 10         # passo o valor 10 para o v0 que significa encerrar o programa
    syscall
```

Continuando o programa, daremos início a função de Ackermann. Sempre que iremos realizar uma chamada na função, independente de ser a primeira ou chamadas recursivas, precisamos reservar um espaço na memória ram para guardar os valores que serão de utilidade para função e retorno na mesma.

O espaço de reserva na memória é feito imitando uma pilha. Ou seja, quando subtraímos 12 bytes do nosso stackPointer estamos reservando aqueles 12 bytes para guardar valores. Nesses 12 bytes, por padrão de código, sempre era armazenado nos espaços de 12 a 8 o valor de M(primeiro parâmetro da func.) na chamada da função Ackermann, **e esse espaço também era utilizado para guardar o valor de retorno das chamadas recursivas**. No espaço entre 8 a 4 é armazenado o valor de N(segundo parâmetro da func.) na chamada da função de Ackermann. Já no espaço restante, 4 a 0 bytes, é armazenado o endereço ao qual a função deve retornar quando acabar seu processo.

É possível observar em certos casos que foram utilizadas(reservado na memória ram) pilhas de 16 bytes. Isso ocorreu pois precisávamos guardar o valor de N quando iniciou a função pois o mesmo seria utilizado em chamadas futuras da função. O padrão da pilha se mantém o mesmo dos outros, a única diferença é que do da posição 16 a 12 é encontrado o valor de N.

Sempre ao retornar da chamada recursiva, para não perdermos a nossa localização na memória ram e ficarmos com uso extra de memória, sempre liberamos aquele espaço que estava sendo ocupado. Sendo esse espaço de 12 bytes ou 16 bytes.

O método *Ackermann* está descrito abaixo:

```
Ackermann:
    lw $t0, 8($sp)    # recupera o valor de m da pilha
    lw $t1, 4($sp)    # recupera o valor de n da pilha
    beqz $t0, else1    # se m for igual a 0, vai para o else1
    beqz $t1, else2    # se n for igual a 0, vai para o else2
    addi $t1, $t1, -1 # decrementa o valor de n
    addi $sp, $sp, -16 # aloca espaço para os parâmetros e para o retorno
    sw $t0, 12($sp)    # salva o valor de m na pilha
    sw $t0, 8($sp)     # salva o valor de m na pilha
    sw $t1, 4($sp)     # salva o valor de n na pilha
    sw $ra, 0($sp)     # salva o valor de retorno na pilha
    jal Ackermann      # chama a função Ackermann para A(m, n - 1)
    lw $ra, 0($sp)     # recupera o valor de estado da pilha
    lw $t1, 8($sp)     # recupera o valor que deu na chamada recursiva
    lw $t0, 12($sp)    # recupera o valor de m da pilha
    addi $sp, $sp, 16  # desaloca espaço para os parâmetros e para o retorno
    addi $t0, $t0, -1 # decrementa o valor de m
    addi $sp, $sp, -12 # aloca espaço para os parâmetros e para o retorno
    sw $t0, 8($sp)     # salva o valor de m - 1 na pilha
    sw $t1, 4($sp)     # salva o valor de retorna da chamada recursiva A(m, n - 1) na pilha
    sw $ra, 0($sp)     # salva o valor de retorno na pilha
    jal Ackermann      # chama a função Ackermann para A(m - 1, A(m, n - 1))
    lw $ra, 0($sp)     # recupera o valor de retorno da pilha
    lw $t0, 8($sp)     # recupera o valor de retorna da chamada recursiva A(m - 1, A(m, n - 1)) na pilha
    addi $sp, $sp, 12  # desaloca espaço para os parâmetros e para o retorno
    sw $t0, 8($sp)     # salva o valor de retorna da chamada recursiva A(m - 1, A(m, n - 1)) na pilha
    jr $ra             # retorna para o endereço de retorno
```

O método *Ackermann* trabalha em conjunto com outras duas chamadas, “*else1*” e “*else2*”, sendo que, a chamada “*else1*” trabalha em cima do valor de N e “*else2*” com os dois valores, M e N, realizando operações de incremento, decremento e chamada para o método *Ackermann* dando continuidade à função.

```
else1:
    addi $t1, $t1, 1 # incrementa o valor de n
    sw $t1, 8($sp)   # salva o valor de n na pilha
    jr $ra           # retorna para o endereço de retorno

else2:
    addi $t0, $t0, -1 # decrementa o valor de m
    li $t4, 1         # coloca o valor 1 em n
    addi $sp, $sp, -16 # aloca espaço para os parâmetros e para o retorno
    sw $t1, 12($sp)    # salva o valor de n na pilha
    sw $t0, 8($sp)     # salva o valor de m - 1 na pilha
    sw $t4, 4($sp)     # salva o valor de 1 na pilha
    sw $ra, 0($sp)     # salva o valor de estado na pilha
    jal Ackermann      # chama a função Ackermann para A(m - 1, 1)
    lw $ra, 0($sp)     # recupera o valor de estado da pilha
    lw $t0, 8($sp)     # recupera o valor de retorna da chamada recursiva A(m - 1, 1) na pilha
    lw $t1, 12($sp)    # recupera o valor de n na pilha
    addi $sp, $sp, 16  # desaloca espaço para os parâmetros e para o retorno
    sw $t0, 8($sp)     # salva o valor de retorna da chamada recursiva A(m - 1, 1) na pilha
    jr $ra           # retorna para o endereço de retorno
```

Através de chamadas recursivas o programa terá seu andamento e assim que finalizadas todas as operações, o programa pula para a função *fim*, que irá recuperar os valores originais de M e N para realizar a impressão dos números os quais foram utilizados para calcular a função, buscará o resultado final que estará na .word *result*, e assim iniciará a impressão de “A(X, Y) = Z”.


```

fim:
la $t5, result      # pega o endereço da variável result
lw $t5, 0($t5)      # pega o valor da variável result
la $t6, m           # pega o endereço da variável m
lw $t6, 0($t6)      # pega o valor da variável m
la $t7, n           # pega o endereço da variável n
lw $t7, 0($t7)      # pega o valor da variável n
la $t4, printResult1 # pega o endereço da string printResult1
li $v0, 4           # passo o valor 4 para o v0 que significa impressão de string
move $a0, $t4       # passo o endereço da string printResult1 para o a0
syscall

li $v0, 1           # passo o valor 1 para o v0 que significa impressão de inteiro
move $a0, $t6       # passo o valor de m para o a0
syscall

la $t4, printResult2 # pega o endereço da string printResult2
li $v0, 4           # passo o valor 4 para o v0 que significa impressão de string
move $a0, $t4       # passo o endereço da string printResult2 para o a0
syscall

li $v0, 1           # passo o valor 1 para o v0 que significa impressão de inteiro
move $a0, $t7       # passo o valor de n para o a0
syscall

la $t4, printResult3 # pega o endereço da string printResult3
li $v0, 4           # passo o valor 4 para o v0 que significa impressão de string
move $a0, $t4       # passo o endereço da string printResult3 para o a0
syscall

li $v0, 1           # passo o valor 1 para o v0 que significa impressão de inteiro
move $a0, $t5       # passo o valor de result para o a0
syscall

li $v0, 11          # passo o valor 11 para o v0 que significa impressão de caractere
li $a0, '\n'        # passo o valor de \n para o a0
syscall

li $v0, 10          # passo o valor 10 para o v0 que significa encerrar o programa
syscall

```

Ao final de tudo, é passado com um li (load integer) o valor 10 para \$v0 (registrador do sistema) e é executado um syscall que encerrará o programa.