

Função de Ackermann

Dhruv Babani, João Pedro Sostruznik Sotero da Cunha, Miguel de Oliveira
Farias Warken e Vítor Aguirre Caús

Escola Politécnica – PUCRS

28 de abril de 2023

Etapa 1: Especificação do Algoritmo em Alto Nível

O algoritmo em alto nível para realização da recursão da Função de Ackermann foi desenvolvido em Java, como apresentado no código abaixo:

```
public static int ackermann (int m, int n){  
    return ackermannRec(m, n);  
}  
  
private static int ackermannRec(int m, int n){  
    if(m == 0){  
        return n+1;  
    }    else if(m > 0 e n == 0){  
        return ackermannRec(m-1, 1);  
    }    else{  
        return ackermannRec(m-1, ackermannRec(m, n-1));  
    }  
}
```

O segmento apresentado acima realiza os cálculos da recursão, assumindo que os parâmetros estejam corretamente inseridos pelo usuário. Para assegurar isto, definimos algumas condições na nossa função “*main*”, encerrando o programa caso ‘*m*’ seja negativo:

```

public static void main(String[] args){
    Scanner scan = new Scanner(System.in);

    System.out.println("Programa Ackermann\n Digite os parâmetros
m e n para calcular A(m, n) ou -1 para abortar a execução");

    int m = scanner.nextInt();

    if (!(m<0)){ //se M não for negativo
        n = scanner.nextInt();
        resultado = ackermann(m,n);
        System.out.println(resultado);
    } else{
        System.out.println("Execução encerrada");
    }

    scan.close();
}

```

Note que para realizar o processo de finalizar o programa, temos que chamar o sistema com a função desejada no registrador “\$v0”, e para apresentar o resultado como desejado no enunciado, algumas operações extras devem ser construídas.

Etapa 2: Especificação do Algoritmo em Baixo Nível (Linguagem de Máquina)

```

.data

strInicio:      .asciiz "Programa Ackermann\nDigite os parametros m e
n para calcular A(m, n) ou -1 para abortar a execucao\n"

strResAbre:     .asciiz  "A("
strResVirg:     .asciiz  ", "
strResFec:      .asciiz  ") = "
strEncerra:     .asciiz  "\n\nExecucao encerrada"

```

```

valorM:      .word 0
valorN:      .word 0
resultado:   .word 0

```

Acima, é mostrada a área de dados do código, com valores ASCII representando as Strings impressas no início e fim da execução, além de words para armazenar os valores iniciais de m e n e o resultado. Em seguida, mostra-se a função *main*.

```

.text
        .globl    main                # void main()
main:
        la        $s0, valorM         # carrega endereço valorM
        la        $s1, valorN         # carrega endereço valorN
        la        $s2, resultado      # carrega endereço resultado
        addiu     $s3, $s3, 1         # $s3 = 1 (auxiliar para o
                                     # caso m > 0 && n == 0)
        la        $a0, strInicio      # $a0 <- &strInicio
        li        $v0, 4              # $v0 <- printString
        syscall                                       # chama SO
        li        $v0, 5              # $v0 <- ler int
        syscall                                       # chama SO para ler m

        move      $t0, $v0            # $t0 <- $v0 (valorM)
        blt       $t0, $zero, fimExecucao # if (m < 0) fim execucao
        sw        $t0, 0($s0)         # 0($s0) <- $t0 (valorM)
        li        $v0, 5              # $v0 <- ler int
        syscall                                       # chama SO para ler N

        move      $t1, $v0            # $t1 <- $v0 (valorN)
        sw        $t1, 0($s1)         # 0($s1) <- $t1 (valorN)

```

```

addiu    $sp, $sp, -12          # libera espaco na pilha
sw       $t0, 8($sp)           # 8($sp) <- $t0 (valorM)
sw       $t1, 4($sp)           # 4($sp) <- $t1 (valorN)
sw       $ra, 0($sp)           # 0($sp) <- $ra
jal      Ackermann             # vai para funcao

#apos retorno
lw       $ra, 0($sp)           # recupera $ra
lw       $t1, 4($sp)           # recupera ValorN
lw       $t0, 8($sp)           # recupera ValorM
addiu    $sp, $sp, 12          # recupera espaco da pilha
j        printResultado        # imprime resultado

```

A função *main* apresentada acima, inicialmente, imprime na tela a mensagem de início da execução do programa, seguida pela coleta dos valores *m* e *n*. Após isso, realiza-se o salvamento de contexto na área de pilha *\$sp*, seguido de um salto incondicional para a função recursiva. Após o retorno do resultado, os dados do contexto são recuperados e salta-se para a impressão do valor final na tela. A seguir, é apresentada a função recursiva.

```

# Verifica se valorM == 0
Ackermann:
    lw       $a0, 8($sp)        # $a0 = valorM
    bne      $a0, $zero, AckermannRec # if(m != 0) proximo label
    lw       $t0, 4($sp)        # $t0 = valorN
    addiu    $a0, $t0, 1        # $t0 = valorN +1
    sw       $a0, 0($s2)        # resultado = valorN +1
    jr       $ra                # retorna

```

```
# Verifica se valorN == 0
```

```
AckermannRec:
```

```
    lw      $a0, 4($sp)          # $a0 = valorN armazenado
    bne     $a0, $zero, AckermannDuplo # if(n != 0) proximo label

    lw      $t0, 8($sp)          # $t0 <- valorM armazenado
    addiu   $sp, $sp, -12        # libera espaco na pilha

    addiu   $t0, $t0, -1         # $t0 = $t0 - 1
    sw      $t0, 8($sp)          # 8($sp) <- $t0 (valorM - 1)
    sw      $s3, 4($sp)          # 4($sp) <- 1
    sw      $ra, 0($sp)          # 0($sp) <- $ra
    jal     Ackermann            # vai para funcao

    lw      $ra, 0($sp)          # recupera $ra
    lw      $t1, 4($sp)          # recupera valorN
    lw      $t0, 8($sp)          # recupera valorM
    addiu   $sp, $sp, 12         # recupera espaco da pilha

    jr      $ra                  # retorna
```

```
# valorM > 0 e valorN > 0, (realiza recursao dentro da recursao)
```

```
AckermannDuplo:
```

```
    lw      $t0, 8($sp)          # $t0 = valorM armazenado
    lw      $t1, 4($sp)          # $t1 = valorN armazenado
    addiu   $sp, $sp, -12        # libera espaco na pilha
    addiu   $t1, $t1, -1         # $t1 = $t1 - 1 (valorN - 1)
    sw      $t0, 8($sp)          # 8($sp) <- $t0 (valorM)
    sw      $t1, 4($sp)          # 4($sp) <- $t1 (valorN - 1)
    sw      $ra, 0($sp)          # 0($sp) <- $ra
```

```

jal      Ackermann      # vai para funcao

# apos retorno

lw      $ra, 0($sp)      # recupera $ra
lw      $t1, 4($sp)      # recupera valorN -1
lw      $t0, 8($sp)      # recupera valorM
addiu    $sp, $sp, 12     # recupera espaco da pilha

addiu    $t0, $t0, -1     # $t0 = valorM -1
lw      $t1, 0($s2)      # $t1 = resultado atual
addiu    $sp, $sp, -12    # libera espaco na pilha
sw      $t0, 8($sp)      # 8($sp) <- $t0 (valorM -1)
sw      $t1, 4($sp)      # 4($sp) <- $t1 (resultado)
sw      $ra, 0($sp)      # 0($sp) <- $ra

jal      Ackermann      # vai para funcao

lw      $ra, 0($sp)      # recupera $ra
lw      $t1, 4($sp)      # recupera resultado anterior
lw      $t0, 8($sp)      # recupera valorM -1
addiu    $sp, $sp, 12     # recupera espaco da pilha

jr      $ra              # retorna

```

A função desenvolvida é dividida em três *labels*: o primeiro, *Ackermann*, verifica se $m = 0$ (operação equivalente ao **if (m == 0)** da implementação Java) e retorna $n + 1$.

Em *AckermannRec*, é considerado o teste **if (m > 0 && n == 0)** do código Java, que realiza a recursão em *Ackermann* com os valores **m-1** e **n = 1** (este último armazenado no registrador **\$s3**). Já em *AckermannDuplo*, a etapa **if (m > 0 && n > 0)** do Java é executada, onde realizasse uma recursão em

Ackermann com **m-1** e **n = Ackermann (m, n-1)**. Por fim, após o retorno do resultado, o programa salta incondicionalmente para a impressão do resultado.

printResultado:

```
    la      $a0, strResAbre      # $a0 <- &strResAbre
    li      $v0, 4               # $v0 <- 4 (print string)
    syscall                                # chama SO

    lw      $a0, 0($s0)          # $a0 <- &valorM
    li      $v0, 1               # $v0 <- 1 (print int)
    syscall                                # chama SO

    la      $a0, strResVirg      # $a0 <- &strResVirg
    li      $v0, 4               # $v0 <- 4 (print string)
    syscall                                # chama SO

    lw      $a0, 0($s1)          # $a0 <- &valorN
    li      $v0, 1               # $v0 <- 1 (print int)
    syscall                                # chama SO

    la      $a0, strResFec      # $a0 <- &strResFec
    li      $v0, 4               # $v0 <- 4 (print string)
    syscall                                # chama SO

    lw      $a0, 0($s2)          # $a0 <- &resultado
    li      $v0, 1               # $v0 <- 1 (print int)
    syscall                                # chama SO
```

fimExecucao:

```
    la      $a0, strEncerra      # $a0 <- &strEncerra
```

```

li          $v0, 4                # $v0 <- 4 (print string)
syscall                                           # chama SO

li          $v0, 10               # $v0 <- 10 (encerra execucao)
syscall                                           # chama SO

```

Nesta última seção da implementação *Assembly*, é impresso o resultado da função na formatação **A(m, n) = resultado**. Em seguida, o programa tem sua execução encerrada.

Etapa 3: Capturas de Tela do Funcionamento do Algoritmo (m = 3, n = 4):

i) Área de Código Compilada:

Data Segment				
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)
0x10010000	1735357008	1634558322	1801666848	1634562661
0x10010020	1952804193	544436082	543498349	1634738286
0x10010040	539586080	757101935	1634738225	1629512050
0x10010060	1090521711	2883624	540876841	1158285824
0x10010080	97	3	4	125
0x100100a0	0	0	0	0
0x100100c0	0	0	0	0
0x100100e0	0	0	0	0

Navigation: Address: 0x10010000 (.data) ☒ Hexadecimal

Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
1634562661	1141534318	1953064809	1936662629	1918988320
1634738286	1663066482	1969450081	544366956	745351233
1629512050	1953656674	1629516385	1702389024	1633908067
1158285824	1969448312	544170339	1701015141	1684107890
125	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0

☒ Hexadecimal Addresses ☐ Hexadecimal Values ☐ ASCII

ii) Estado dos registradores após uma execução ($m = 3$, $n = 4$):

Registers	Coproc 1	Coproc 0
Name	Number	Value
\$zero	0	0
\$at	1	268500992
\$v0	2	10
\$v1	3	0
\$a0	4	268501101
\$a1	5	0
\$a2	6	0
\$a3	7	0
\$t0	8	3
\$t1	9	4
\$t2	10	0
\$t3	11	0
\$t4	12	0
\$t5	13	0
\$t6	14	0
\$t7	15	0
\$s0	16	268501124
\$s1	17	268501128
\$s2	18	268501132
\$s3	19	1
\$s4	20	0
\$s5	21	0
\$s6	22	0
\$s7	23	0
\$t8	24	0
\$t9	25	0
\$k0	26	0
\$k1	27	0
\$gp	28	268468224
\$sp	29	2147479548
\$fp	30	0
\$ra	31	0
pc		4194712
hi		0
lo		0

Note que os registradores destacados em **vermelho** armazenam o **resultado** (\$a0), e os registradores temporários \$t0 e \$t1 armazenam os valores de **m** e **n**, respectivamente. Além disso, os indicados em **azul** mostram os **endereços de memória** do valor de *m* (\$s0), valor de *n* (\$s1), resultado (\$s2), e um número “1” auxiliar (\$s3).

iii) Área de Pilha Utilizada Para Recursividade:

Data Segment				
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)
0x7ffffef80	0	4194540	118	0
0x7ffffefa0	120	0	4194540	121
0x7ffffefc0	4194540	123	0	4194584
0x7ffffefe0	1	4194408	61	2
0x7fffff000	0	0	0	0
0x7fffff020	0	0	0	0
0x7fffff040	0	0	0	0
0x7fffff060	0	0	0	0

current \$sp
☒ Hexadecimal A

Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0	4194540	119	0	4194540
121	0	4194540	122	0
4194584	124	0	4194584	123
2	0	4	3	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0

☒ Hexadecimal Addresses
 ☐ Hexadecimal Values
 ☐ ASCII