



UNIVERSIDADE  
FEDERAL DE  
SERGIPE

# Busca Binária em MIPS Assembly

---

**COMP0415 - Arquitetura de Computadores - T03**

**Gustavo Gomes Tavares**

# Índice

1. Objetivo
2. A busca binária
3. Implementação recursiva em C
4. Implementação em MIPS Assembly
  - 4.1 .data
  - 4.2 A função "main"
  - 4.3 A função "bSearch"
  - 4.4 funções auxiliares
5. Conclusões
6. Referências

# Objetivos do trabalho

- Aprender sobre Assembly e, mais especificamente, MIPS Assembly;
- Colocar em prática os conhecimentos da disciplina de Arquitetura de Computadores;
- Se divertir aprendendo.

## A busca binária

A busca binária é um algoritmo de busca para vetores ordenados de complexidade de pior caso  $O(\log n)$  que pode ser implementado de forma iterativa ou recursiva.[\[1\]](#)

Ela é ideal para buscar itens em vetores ordenados de forma eficiente, com um pior caso menor que a busca sequencial ( $O(N)$ ).

Seu funcionamento consiste em:

- Obter o pivô do vetor a ser pesquisado
- Caso o item seja o pivô, retorna a posição desse item. Caso seja maior que o pivô, pesquisa na segunda parte da lista (de  $\text{pivô}+1$  a  $\text{tamanho}-1$ ), e caso seja menor, pesquisa na primeira parte (de  $\text{inicio}$  a  $\text{pivô}-1$ ).[\[1\]](#)[\[2\]](#)

## A busca binária

Elemento desejado: 80

Inicio = 0;

Final = 10 - 1 = 9;

Vetor inicial ( pivô = -1)

p

2	6	8	9	13	15	20	60	80	98
---	---	---	---	----	----	----	----	----	----

## A busca binária

Elemento desejado: 80

Inicio = 0;

Final = 10 - 1 = 9;

É feito o cálculo do pivô:

$$\text{pivô} = \frac{(\text{inicio}+\text{final})}{2} = \lfloor \frac{0+9}{2} \rfloor = 4$$

					p					
2	6	8	9	13		15	20	60	80	98

## A busca binária

Elemento desejado: 80

Inicio = pivô + 1 = 6;

Final = 10 - 1 = 9;

Como vetor[5] = 13 e 13 < 80, a busca ocorre apenas na segunda parte do vetor:

2	6	8	9	13	15	20	60	80	98
---	---	---	---	----	----	----	----	----	----

## A busca binária

Elemento desejado: 80

Inicio = 6;

Final = 9;

O pivô é recalculado:

$$\text{pivô} = \frac{(inicio+final)}{2} = \lfloor \frac{6+9}{2} \rfloor = 7$$

2	6	8	9	13	15	20	60	80	98
---	---	---	---	----	----	----	----	----	----

## A busca binária

Elemento desejado: 80

Inicio = pivô + 1 = 8;

Final = 9;

Como vetor[7] = 60 e  $60 < 80$ , a busca ocorre novamente apenas na segunda parte do vetor:

2	6	8	9	13	15	20	60	80	98
---	---	---	---	----	----	----	----	----	----

## A busca binária

Elemento desejado: 80

Inicio = 8;

Final = 9;

O pivô é recalculado mais uma vez:

$$\text{pivô} = \frac{(inicio+final)}{2} = \lfloor \frac{8+9}{2} \rfloor = 8$$

								p	
2	6	8	9	13	15	20	60	80	98

## A busca binária

Elemento desejado: 80

Inicio = 8;

Final = 9;

Como o elemento do pivô é igual ao elemento desejado, é possível afirmar que o pivô está na posição 8

									p	
2	6	8	9	13	15	20	60	80	98	

# Implementação recursiva em C

Aqui está a implementação recursiva da busca binária em C:

---

```
1 int binSearchRec(int valor, int *array, int inicio, int
→ final){
2     if(inicio<=final){
3         int pivo = (final+inicio)/2;
4         if(array[pivo] == valor) return pivo;
5         if(array[pivo] > valor)
6             return binSearchRec(valor,array,inicio,pivo-1);
7         else
8             return binSearchRec(valor,array,pivo+1,final);
9     }
10    return -1;
11 }
```

## Implementação em MIPS Assembly

A implementação em MIPS Assembly utiliza recursividade, a fim de compreender melhor o uso da *stack*, dos registradores **\$ra** (return address) e **\$sp** (stack pointer), bem como o uso da *stack* para armazenar dados e endereços ao longo da execução do código.

Para a implementação, os registradores foram utilizados consistentemente para armazenar os seguintes valores:

**\$s0** = endereço do array

**\$s1** = valor a ser procurado

**\$t2** = delimitador inicial(low)

**\$t3** = delimitador final

**\$t4** = pivo  $[(\text{inicio}+\text{final})/2]$

**\$t5** = valor armazenado no pivo

**\$t6** = pivo \* 4 (offset)

**\$t7** = end. do array + offset do pivo

**\$s3** = valor final

# Implementação em MIPS Assembly

## A seção `.data`

A seção `.data` do código ficou da seguinte maneira:

---

```
1 .data
2 #array contendo valores a serem buscados (ordenado)
3 array: .word
4 → 1,2,8,17,20,40,42,60,75,80,81,82,84,90,125,162,200,4096,8192
5 tamArray: .word 19 # tamanho do array
6 lineFeed: .asciiz "\n" #quebra de linha
7 fraseInicial: .asciiz "Insira o valor que deseja procurar: "
8 fraseFinal: .asciiz "O valor esta armazenado na posicao "
9 fraseNaoEncontrado: .asciiz " (nao encontrado)"
```

---

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "main"

A primeira parte da função main carrega o endereço do array ([l](#)<sub>a</sub>) e pede ao usuário o valor a ser procurado, com chamadas de sistema ([syscall](#)) para exibir o texto inicial e solicitar o valor de um inteiro.

A função também carrega o valor [0](#) ao registrador de delimitador inicial, e (*tamanho* – 1) ao registrador de delimitador final pois a busca começa com o pivo inicial calculado com  $\frac{0+(tamanho-1)}{2}$ .

Após isso, o valor em [\\$s3](#) (valor final) é definido como [-1](#) por padrão, pois caso o valor procurado não esteja no vetor, basta imprimir [-1](#).

Por fim, a busca é iniciada, com o valor de retorno da busca armazenado em [\\$ra](#).

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "main"

---

```
1 main:  
2     la $s0, array  #carrega o array  
3  
4     #carrega e imprime a frase inicial  
5     la $a0, fraseInicial  
6     li $v0, 4 #código de syscall para imprimir string  
7     syscall  
8  
9     #le o valor digitado e o coloca em $s1  
10    li $v0, 5 #código de syscall para armazenar inteiro  
11    syscall  
12    move $s1, $v0  
13  
14    move $t2, $zero  #Aloca o delimitador inicial (0) em $t2
```

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "main"

---

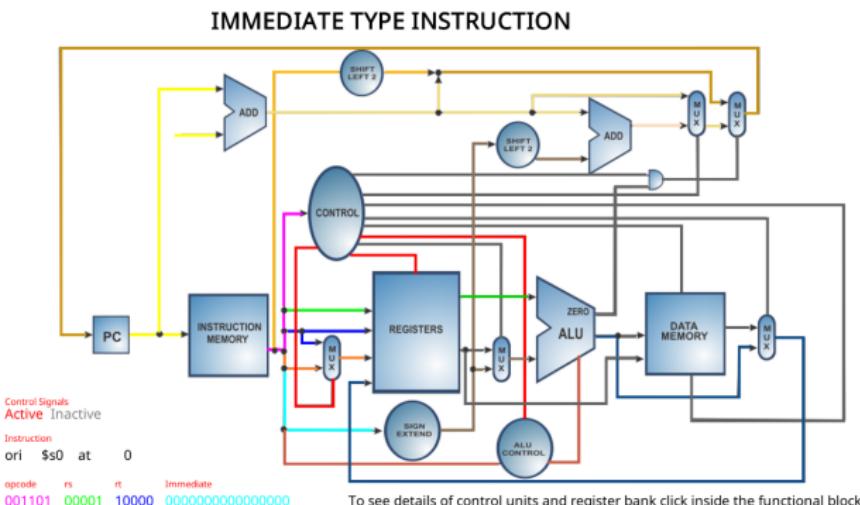
```
15      # obtém o tamanho do array -1 e o coloca em $t3
16      lw $t3, tamArray
17      subi $t3, $t3, 1
18
19      #define registrador de valor final como -1 (não encontrado)
20      li $s3, -1
21      #inicia a busca
22      jal bSearch
```

---

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "main"

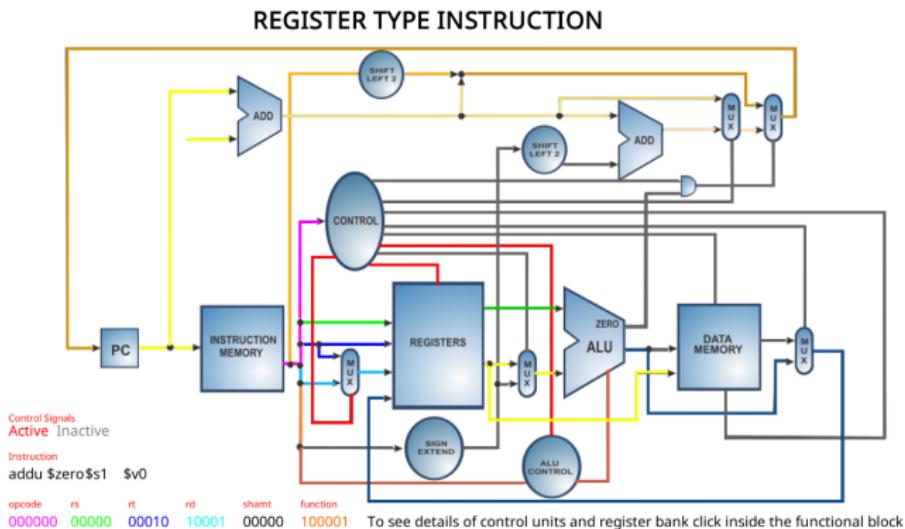
Os sinais e módulos utilizados para a pseudo-instrução **la** (load address), dividida em **lui** e **ori**, bem como para as instruções tipo I podem ser visualizados a partir do plugin X-Ray do simulador MARS:



# Implementação em MIPS Assembly

## A função "main"

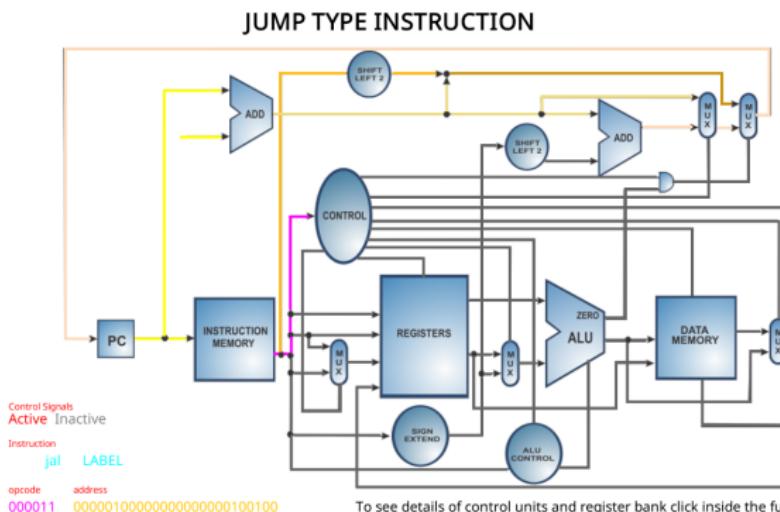
Para instruções tipo R, como a pseudoinstrução **move**, a visualização do Xray é a seguinte:



# Implementação em MIPS Assembly

## A função "main"

Para instruções tipo J, como o **jal** (jump-and-link), que além de executar outra função, armazena o endereço de retorno do ponto atual de execução, os sinais executados são:



# Implementação em MIPS Assembly

## A função "main"

A segunda parte da função main é executada após a busca binária ser concluída, e as informações finais são impressas. Primeiramente, é impressa uma quebra de linha, e depois a frase final, seguida da posição em que o valor desejado está armazenado no vetor.

Caso o valor seja **-1**, indicando que o valor não está armazenado no vetor, o programa imprime ainda um texto de "não encontrado" para fácil visualização do resultado.

Por fim, uma chamada de sistema encerra o programa.

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "main"

---

```
23  #impressão da frase final e da posição do número procurado
24  la $a0, lineFeed    # '\n'
25  li $v0, 4
26  syscall
27
28  la $a0, fraseFinal  #imprime a frase final...
29  syscall
30
31  move $a0, $s3
32  li $v0, 1    #...e a posição do valor desejado
33  syscall
34
35  beq $s3, -1, naoEncontradoTexto
36  li $v0, 10 #encerra o programa
37  syscall
```

---

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

Essa função é a parte recursiva da busca, responsável por armazenar o endereço de retorno na *stack*, utilizando o **\$sp**.

Caso o delimitador inicial seja maior que o delimitador final, indicando que o valor não foi encontrado no vetor, o fluxo do programa é desviado para a função que finaliza a execução com valor não encontrado. Caso contrário, o fluxo continua.

Após essa condicional, o valor do pivô é calculado, com a soma do valor inicial com o valor final, e a divisão desse resultado por 2 (utilizando *shift right* por eficiência).

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

Com o pivô calculado, é necessário determinar o offset no array.

Considerando que cada inteiro possui 4 bytes, o valor do pivô é multiplicado por 4 com um *shift left*.

O endereço do pivô no array é obtido a partir da soma do endereço do array (em ***\$s0***) com o offset do pivô.

Caso o valor do pivô seja o valor desejado, a função para aqui. Caso contrário, um de dois caminhos é tomado:

- Se  $[pivo] > valDesejado$ , desvio para ***pivoMaiorQueValor***
- Se  $[pivo] < valDesejado$ , desvio para ***pivoMenorQueValor***

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

---

```
1 bSearch:
2     addi $sp,$sp, -4    #aloca espaço na stack para armazenar o
   ↳ return address (em $ra)
3     sw $ra, 0($sp)      #armazena o valor de $ra na stack
4
5     #caso base: valor não encontrado.
6     bgt, $t2,$t3, finalizar #se del. inicial > del. final, finaliza
7
8     add $t4, $t2, $t3    # pivo = inicio+final
9     srl $t4, $t4, 1      # pivo = pivo/2
10
11    sll $t6, $t4, 2      #offset pivo (pivo*4)
12    add $t7,$s0,$t6      #array+offset pivo
13    lw $t5, 0($t7)       #carrega valor do pivo no registrador
```

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

---

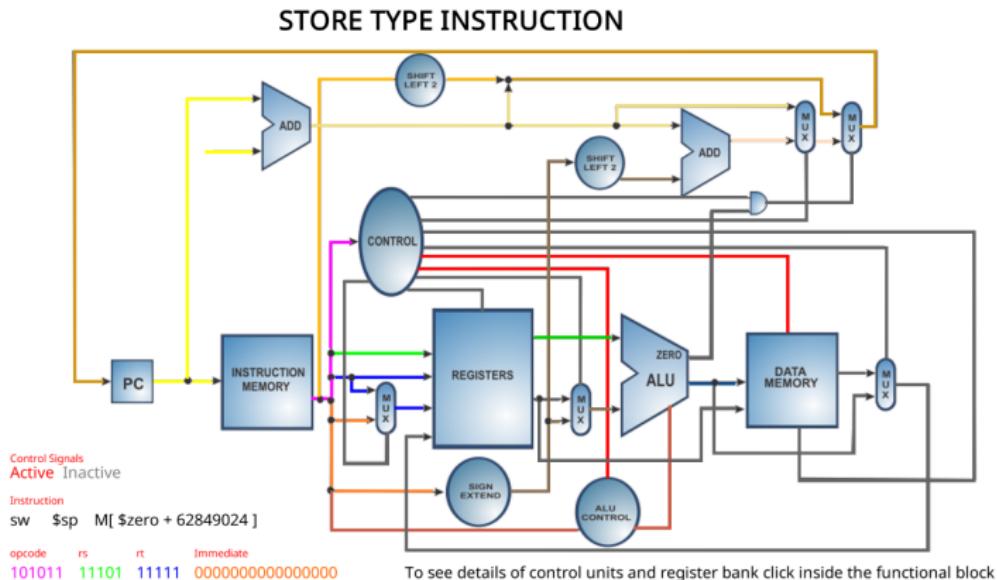
```
14  beq $t5, $s1, encontrado # se o valor do pivo for o valor
   → desejado, desvia para finalizar função
15
16  bgt $t5, $s1, pivoMaiorQueValor # se o valor do pivo for maior
   → que o valor desejado, desvia para determinar novos
   → delimitadores
17
18  blt $t5, $s1, pivoMenorQueValor # se o valor do pivo for menor
   → que o valor desejado, desvia para determinar novos
   → delimitadores
```

---

# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

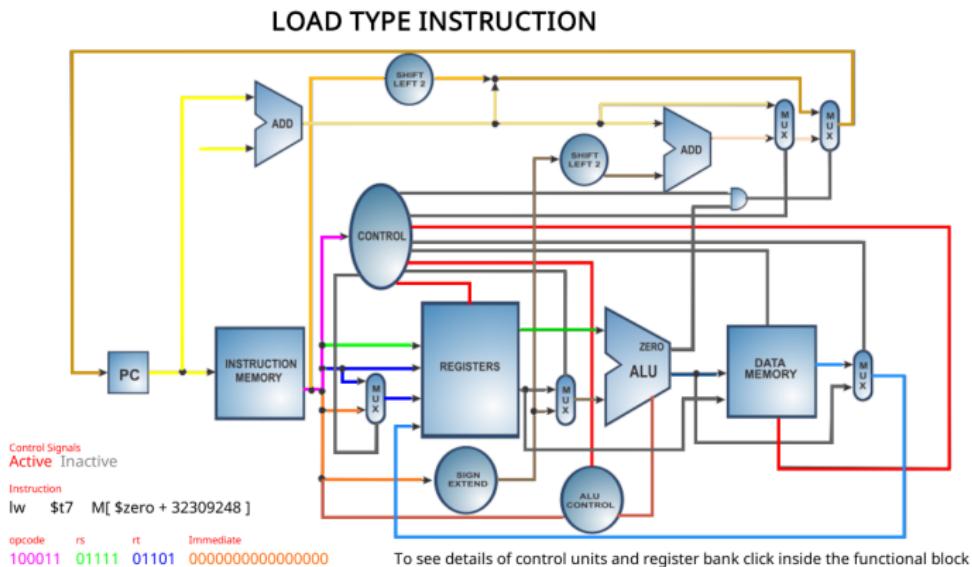
O diagrama gerado pelo MIPS Xray para a instrução **sw** é:



# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

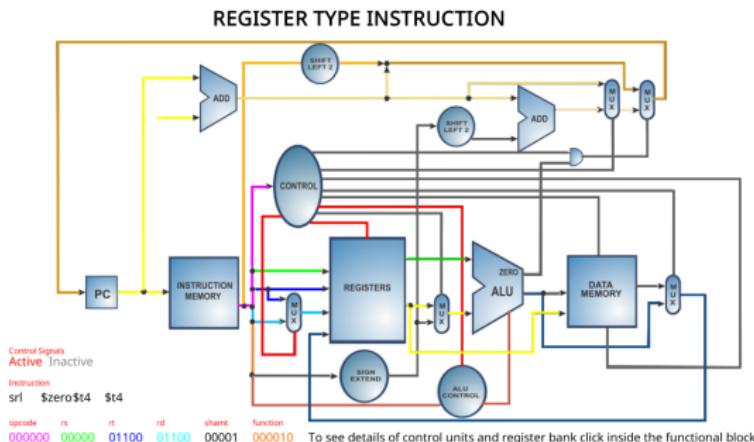
Já para a instrução instrução **lw**, o diagrama foi:



# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

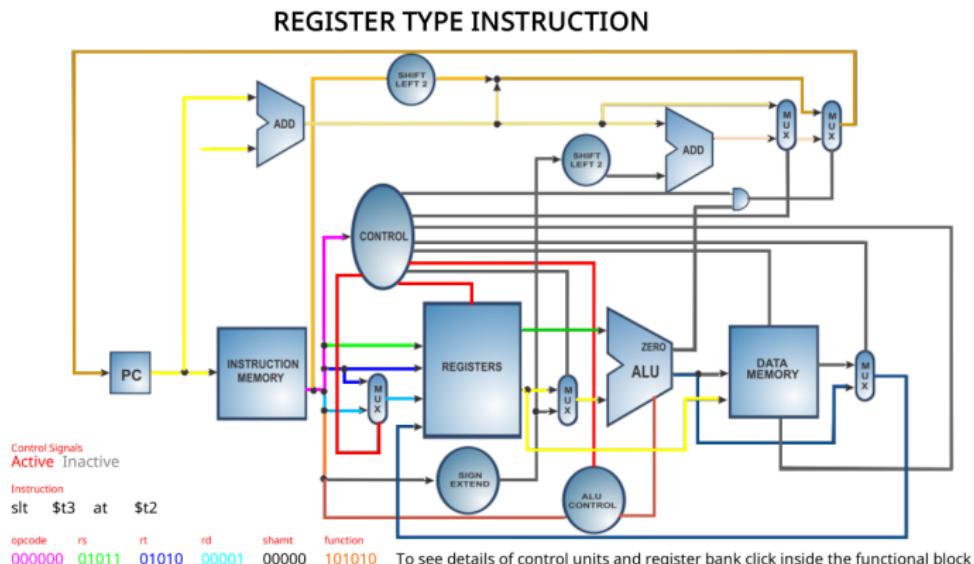
Para as instruções de *shift left* e *shift right*, o mapa gerado é:



# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

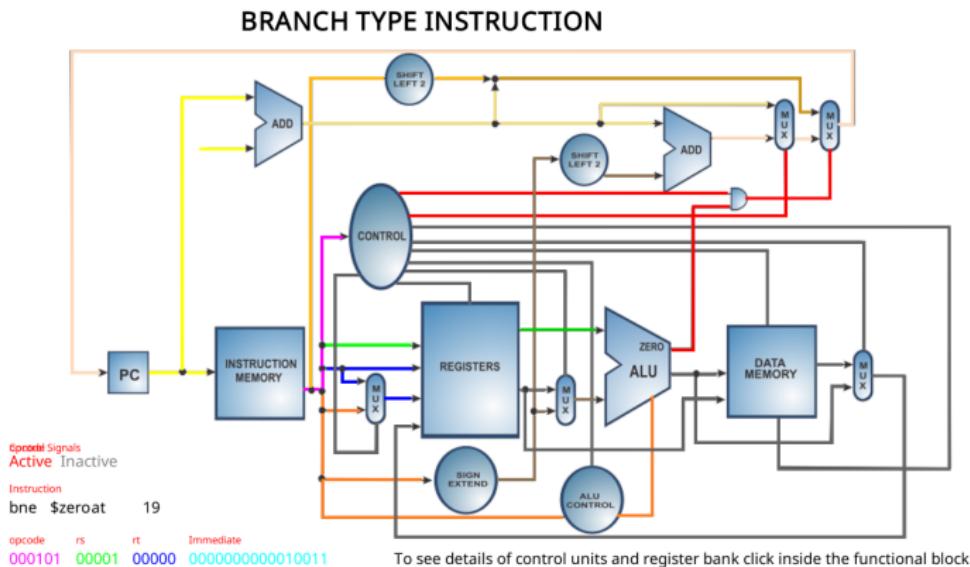
Para as instruções de desvio condicional, como **bgt** e **blt**, é usada uma combinação de **slt** e **bne**. O diagrama para **slt** é :



# Implementação em MIPS Assembly

## A função "bSearch"

Já para o **bne**, e similarmente, para o **beq**, o diagrama é :



# Implementação em MIPS Assembly

## Funções auxiliares

As funções auxiliares são utilizadas para definir as novas condições do passo recursivo, ou para finalizar a recursão:

- **pivoMenorQueValor**: modifica o delimitador inicial para que seja a posição do *pivo* + 1, e faz uma nova chamada de **bSearch**;
- **pivoMaiorQueValor**: modifica o delimitador final para que seja a posição do *pivo* - 1, e faz uma nova chamada de **bSearch**;
- **encontrado**: salva o índice contido no *pivo* como o resultado da busca e inicia o retorno das chamadas;
- **finalizar**: carrega o endereço de retorno armazenado na *stack* em **\$ra** e retorna o fluxo da chamada anterior.

# Implementação em MIPS Assembly

## Funções auxiliares

---

```
1 pivoMenorQueValor:
2     addi $t2, $t4, 1      #define pivo+1 como delimitador inicial
3     jal bSearch           #faz mais um passo recursivo em bSearch
4     j finalizar          #retorno recursivo de bSearch
5 pivoMaiorQueValor:
6     subi $t3, $t4, 1      #define pivo-1 como delimitador final
7     jal bSearch           #faz mais um passo recursivo em bSearch
8     j finalizar          #retorno recursivo de bSearch
9
10 encontrado:
11    move $s3, $t4         #define o valor final como o valor do pivo
12    j finalizar          #finaliza a busca com o valor encontrado
13 finalizar:
14    lw $ra, 0($sp)        #carrega o endereço de retorno da stack no $ra
15    addi $sp, $sp, 4       #desaloca espaço na stack
16    jr $ra                #retorna para o valor em "$ra"
```

# Implementação em MIPS Assembly

## Funções auxiliares

A última função auxiliar serve para imprimir o texto de "não encontrado", caso, na **main**, seja identificado que o valor armazenado no registrador de "valor final" seja **-1**.

---

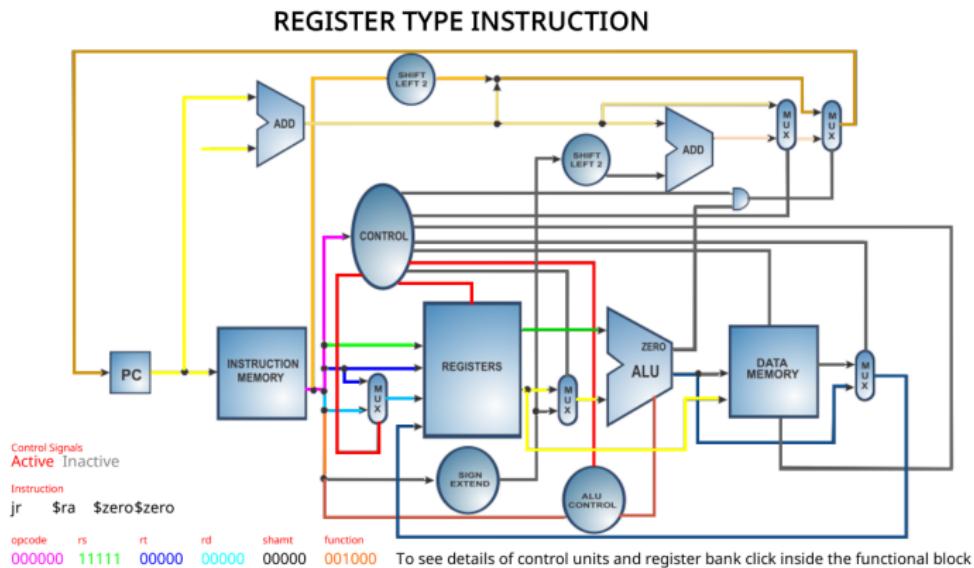
```
17 #se o valor desejado não estiver no array, imprime o "-1", bem como a
    → mensagem de "não encontrado"
18 naoEncontradoTexto:
19     la $a0, fraseNaoEncontrado
20     li $v0, 4
21     syscall
22
23     li $v0, 10 #encerra o programa
24     syscall
```

---

# Implementação em MIPS Assembly

## Funções auxiliares

O diagrama produzido pelo Xray para a instrução **jr** foi:



## Conclusões

Após a implementação das versões iterativa e recursiva da busca binária, foi possível compreender muito bem a programação em baixo nível, com o gerenciamento de registradores, da stack e as otimizações necessárias para o funcionamento do código.

A produção do código em Assembly se baseou em reproduzir quase que fielmente a versão em C, a fim de se obter parâmetros de comparação para o funcionamento do programa.

Junto a isso, o código em C também foi compilado para assembly para motivos de comparação, e é evidente a quantidade de otimizações na produção de um código em assembly do zero se comparado com a conversão baixo nível → alto nível.

## Conclusões

Ainda é possível otimizar mais o código em assembly, com pontos como:

- Junção dos valores de "lineFeed" e "Frase final" em uma só variável, reduzindo o número de instruções e chamadas de sistema;
- Eliminação de `blt $t5, $s1, pivoMenorQueValor` de `bSearch`, afinal a próxima função executada já é `pivoMenorQueValor`;
- Transformar a função de recursiva para iterativa também garante melhor tempo de execução, pois não é necessário salvar endereços na pilha.

## Referências

- [1] B. O. P. Prado, "Estuturas de dados - busca binária e interpolada," 2025.
- [2] A. Levitin, *Introduction to the design & analysis of algorithms*. Addison-Wesley, Pearson, 3rd ed., 2011.