

**Universidade Federal de São Paulo - Unifesp
Instituto de Ciência e Tecnologia - ICT**

**Arquitetura e Organização de Computadores
Professora Denise Stringhini**

Alunos:

Beatriz Martins Angelo - 120202
Claudio Jorge Lopes Filho - 120223
Israel da Rocha - 120432

**Robótica no simulador MARS - Tutorial: Robô
Seguidor de Linhas**



1. Objetivo

Este trabalho visa apresentar um tutorial passo-a-passo para que seja possível se desenvolver um simulador de robô no MARS (*MIPS Assembler and Runtime Simulator*). Juntamente ao tutorial, o código desenvolvido será apresentado para melhor entendimento do passo-a-passo.

Neste projeto, o robô é seguidor de linha, ou seja, ele deve encontrar uma linha apresentada no *Bitmap Display* e percorrê-la inteira.

O desenvolvimento segue as seguintes especificações:

- O simulador deve possibilitar diferentes desenhos de linhas;
- Inicialmente o robô é gerado em uma posição aleatória do *display* e deve encontrar a linha;
- Após encontrar a linha, ele deve segui-la até o final.

2. Simulador MARS

O simulador MARS (*MIPS Assembler and Runtime Simulator*) é um ambiente de desenvolvimento integrado (IDE) destinado para se estudar a arquitetura MIPS.

Para utilizá-lo, deve-se programar na linguagem Assembly, que é uma linguagem de montagem, ou seja, uma linguagem mais próxima aos códigos binários entendidos pelas máquinas, de modo que o processador não precisa recorrer ao compilador para decodificá-la.

Além da disponibilidade de diversas instruções e funções necessárias para a implementação do código, o simulador possui uma ferramenta de interface gráfica chamada de *Bitmap Display* para visualização do funcionamento do projeto. Essa ferramenta será utilizada neste trabalho.

Para utilizar o simulador, acesse o link a seguir e faça o download gratuito:

<https://courses.missouristate.edu/KenVollmar/MARS/download.htm>

3. Tutorial passo-a-passo

Para visualizar o funcionamento do programa, vá em *Tools -> Bitmap Display*. Clique em *Configuration* e configure os valores como vistos na Figura 1.

Inicialmente, após o *.text* utilizamos o operador *.eqv* que nos auxilia a alterar o nome dos registradores utilizados para facilitar a leitura e para tornar o código mais intuitivo.

```

8  # Display config:
9  #     Unit Width:      32
10 #     Unit Height:     32
11 #     Display Width:   512
12 #     Display Height:  512
13 #     Base Addres:     0x10040000 (heap)
14
15
16 .text
17     .eqv preto, $s7
18     .eqv pos_atual, $s0
19     .eqv pos_inicial, $s1
20     .eqv vermelho, $s2
21     .eqv azul, $s3
22     .eqv pilha1, $sp
23     .eqv pilha2, $fp
24

```

(Figura 1)

Para a execução do projeto seguimos os seguintes passos:

1. Decidir o início da linha.
2. Gerar a linha aleatoriamente.
 - a. Verificar os limites do Bitmap Display para evitar inconsistências.
 - b. Evitar que a linha seja adjacente a ela mesma.
3. Gerar o Robô em uma posição aleatória do Bitmap.
4. Fazer o Robô encontrar a linha.
5. Fazer o Robô percorrer a linha inteira.

Para compreender o passo a passo e poder reproduzir o projeto, é necessário saber as principais instruções em *Assembly* MIPS. Essas instruções são apresentadas na tabela da Figura 2 e utilizadas durante o código, onde suas utilidades serão melhor explicadas.

MIPS instructions

These are some of the most common MIPS instructions and pseudo-instructions, and should be all you need. However, you are free to use *any* valid MIPS instructions or pseudo-instruction in your programs.

Category	Example Instruction	Meaning
Arithmetic	add \$t0, \$t1, \$t2	\$t0 = \$t1 + \$t2
	sub \$t0, \$t1, \$t2	\$t0 = \$t1 - \$t2
	addi \$t0, \$t1, 100	\$t0 = \$t1 + 100
	mul \$t0, \$t1, \$t2	\$t0 = \$t1 x \$t2
	div \$t0, \$t1, \$t2	\$t0 = \$t1 / \$t2
Logical	and \$t0, \$t1, \$t2	\$t0 = \$t1 & \$t2 (Logical AND)
	or \$t0, \$t1, \$t2	\$t0 = \$t1 \$t2 (Logical OR)
	sll \$t0, \$t1, \$t2	\$t0 = \$t1 << \$t2 (Shift Left Logical)
	srl \$t0, \$t1, \$t2	\$t0 = \$t1 >> \$t2 (Shift Right Logical)
Register Setting	move \$t0, \$t1	\$t0 = \$t1
	li \$t0, 100	\$t0 = 100
Data Transfer	lw \$t0, 100(\$t1)	\$t0 = Mem[100 + \$t1] 4 bytes
	lb \$t0, 100(\$t1)	\$t0 = Mem[100 + \$t1] 1 byte
	sw \$t0, 100(\$t1)	Mem[100 + \$t1] = \$t0 4 bytes
	sb \$t0, 100(\$t1)	Mem[100 + \$t1] = \$t0 1 byte
Branch	beq \$t0, \$t1, Label	if (\$t0 = \$t1) go to Label
	bne \$t0, \$t1, Label	if (\$t0 ≠ \$t1) go to Label
	bge \$t0, \$t1, Label	if (\$t0 ≥ \$t1) go to Label
	bgt \$t0, \$t1, Label	if (\$t0 > \$t1) go to Label
	ble \$t0, \$t1, Label	if (\$t0 ≤ \$t1) go to Label
	blt \$t0, \$t1, Label	if (\$t0 < \$t1) go to Label
Set	slt \$t0, \$t1, \$t2	if (\$t1 < \$t2) then \$t0 = 1 else \$t0 = 0
	slti \$t0, \$t1, 100	if (\$t1 < 100) then \$t0 = 1 else \$t0 = 0
Jump	j Label	go to Label
	jr \$ra	go to address in \$ra
	jal Label	\$ra = PC + 4; go to Label

The second source operand of the arithmetic, logical, and branch instructions may be a constant.

Register Conventions

The *caller* is responsible for saving any of the following registers that it needs, before invoking a function.

\$t0-\$t9 \$a0-\$a3 \$v0-\$v1

The *callee* is responsible for saving and restoring any of the following registers that it uses.

\$s0-\$s7 \$ra

Pointers in C:

Declarartion: either `char *char_ptr` -or- `char char_array[]` for `char c`

Dereference: `c = c_array[i]` -or- `c = *c_pointer`

Take address of: `c_pointer = &c`

1

(Figura 2. Fonte: <https://www.slideserve.com/cady/mips-instructions>)

PASSO 1 - Decidir o início da linha:

Como podemos ver na figura 3, nas linhas 26-31 inicializamos os principais registradores que precisaremos utilizar. Entre eles temos o \$s1 que guarda a posição inicial do Bitmap, \$s0 que guarda a posição atual (tanto da linha quanto do Robô futuramente) e

\$s2 e \$s3 que guardam as cores em hexadecimal para pintarmos o Bitmap (fique a vontade para escolher as cores do seu Robô).

As instruções utilizadas *li* e *lui* simplesmente atribuem o valor hexadecimal ao registrador correspondente. Já a instrução *addi* soma o valor que está no terceiro parâmetro ao valor que está no registrador do segundo parâmetro e guarda o resultado no primeiro registrador.

```
24
25 .main:
26     lui $s0, 0x1004      # Pos atual
27     lui $s1, 0x1004      # Pos inicial
28     li $s2, 0x00FF0000   # Cor Vermelha
29     li $s3, 0x7FFFD4     # Cor Azul - Robo
30     addi $sp, $s1, 1024   # Pos inicial pilha1
31     addi $fp, $sp, 1024   # Pos atual pilha 2
```

(Figura 3)

Na figura 4, mostra-se o primeiro passo para a criação da linha a ser seguida pelo robô. Para isso, utiliza-se o comando *syscall*, que é uma chamada para serviços do sistema para entrada e saída. O código 42 é o que gera um número aleatório em um intervalo inteiro, no caso, de 0 a 255. Com o comando *move* o número gerado é colocado no registrador \$s4.

```
33     # Gera numero aleatorio de 0 a 255 e salva em pos_atual
34     li $v0, 42
35     li $a1, 255
36     syscall
37     move $s4, $a0
```

(Figura 4)

Esse número é multiplicado por 4, uma vez que cada “quadrado” do *Bitmap display* tem 4 bytes. A multiplicação por 4 não é trivial. Para isso duplicamos e depois duplicamos o número duplicado. Utilizamos essa sequência de instruções pois não podemos multiplicar por um imediato, como visto na figura 5.

```
40     add $s4, $s4, $s4
41     add $s4, $s4, $s4
42     add pos_atual, pos_atual, $s4
```

(Figura 5)

Como a linha a ser seguida é vermelha, essa posição é pintada utilizando-se o comando *sw* para inserir o novo valor na memória. Por fim, as pilhas utilizadas são atualizadas.

```
44     # Pinta de vermelho a posicao armazenada em $t0 (Bitmap Display)
45     sw vermelho, (pos_atual)
46
47     # Atualiza pilhas
48     addi pilha1, pos_atual, 1024
49     sw $zero, (pilha1)           #armazena indice na pilha1
50     sw pos_atual, (pilha2)       #armazena posicao na pilha2
51     addi pilha2, pilha2, 4
52
```

(Figura 6)

```

52
53      # Chama a funcao "labirinto" para criar a linha a ser seguida pelo robo
54      li $s4, 1
55      li $s5, 31
56
57      # Para criar uma linha de tamanho 30
58      laço:
59          # Delay
60          li $v0, 32
61          li $a0, 40
62          syscall
63          beq $s4, $s5, continue
64          jal labirinto
65          addi $s4, $s4, 1
66          #addi $s6, $s6, 1
67          j laço
68
69      continue:
70
71          #jal gera_robo
72          jal pintaRobo
73          jal procura
74          jal percorre
75
76      # Encerra o programa
77      fim:
78          li $v0, 10
79          syscall
80

```

(Figura 7)

Na figura 7 conseguimos ver o esqueleto principal do programa que junta todos os passos. Vamos dissecá-los um a um.

A partir dessa posição inicial decidida, as posições restantes da linha são geradas utilizando-se de um laço de repetição. Os registradores \$s4 e \$s5 servem como controle para isso, pois o laço executará enquanto \$s4 for diferente de 31. As linhas 60-62 geram um delay para que seja possível ver a linha sendo gerada.

Para isso, é necessário utilizar as instruções *beq*, *jal* e *j*. As instruções *jal* e *j* são utilizadas para que a execução do código vá para a linha que possui o nome colocado na instrução. A diferença entre as duas é que *jal* guarda a posição do *Program Counter* no registrador \$ra fazendo com que atue similarmente a uma chamada de função como nas linguagens de programação de alto nível.

Já a instrução *beq* faz uma comparação entre o conteúdo dos registradores e se eles forem iguais a execução vai pular para a linha especificada.

Quando a linha está pronta, o comando *beq* faz com que a função *continue* seja executada, portanto, o robô é criado, busca a linha e a percorre.

Quando todas as funções tiverem sido executadas, a execução será redirecionada para fim e a *syscall* com código 10 encerrará o programa.

PASSO 2 - Gerar a linha aleatoriamente:

O funcionamento básico é este: cada posição pode ser gerada a partir da anterior em 4 posições, cima, baixo, direita e esquerda. Dessa forma, gera-se um número aleatório, da mesma maneira como geramos anteriormente, para decidir em qual dessas direções a nova posição se encontrará. Essa posição será avaliada pela função `checa_loop` para que garanta uma linha válida. Se a posição for válida, ela é pintada de vermelho, as pilhas são atualizadas e a execução volta para gerar a próxima posição. A implementação pode ser vista nas figuras 8, 9 e 10. Agora explicaremos cada pedaço.

```

81 labirinto:
82     li $t6, 0
83     li $t7, 0
84     li $t8, 0
85     li $t9, 0
86
87     # Gera um numero aleatorio de 0 a 3 e salva em pos_atual
88     # 4 posicoes possiveis de quadrados adjacentes ao que ja esta pintado
89     setup:
90         li $v0, 42
91         li $a1, 4
92         syscall
93         move $t0, $a0
94
95         # Compara o numero gerado e vai para a funcao correspondente
96         beq $t0, 0, pZero # Esquerda
97         beq $t0, 1, pUm   # Direita
98         beq $t0, 2, pDois # Baixo
99         beq $t0, 3, pTres # Cima
100
101     pZero:
102         j checa_loop # Verifica se ja existe linha nos pixels adjacentes
103     voltaZero:
104         sne $t6, $t2, 1
105         bne $t2, 1, setup
106         addi pos_atual, pos_atual, -4 # Subtrai 4 bits para ir para o quadrado da esquerda
107         sw vermelho, (pos_atual)
108
109         #Atualiza pilhas
110         addi pilha1, pos_atual, 1024
111         sw $s4, (pilha1) #armazena indice na pilha1
112         sw pos_atual, (pilha2) #armazena posicao na pilha2
113         addi pilha2, pilha2, 4
114
115         j end

```

(Figura 8)


```

117      pUm:
118          j checa_loop # Verifica se ja existe linha nos pixels adjacentes
119          voltaUm:
120              sne $t7, $t2, 1
121              bne $t2, 1, setup
122              addi pos_atual, pos_atual, 4 # Soma 4 bits para ir para o quadrado da direita
123              sw vermelho, (pos_atual)
124
125              # Atualiza pilhas
126              addi pilha1, pos_atual, 1024
127              sw $s4, (pilha1) #armazena indice na pilha1
128              sw pos_atual, (pilha2) #armazena posicao na pilha2
129              addi pilha2, pilha2, 4
130
131              j end
132
133      pDois:
134          j checa_loop # Verifica se ja existe linha nos pixels adjacentes
135          voltaDois:
136              sne $t8, $t2, 1
137              bne $t2, 1, setup
138              addi pos_atual, pos_atual, 64 # Soma 64 bits para ir para o quadrado abaixo
139              sw vermelho, (pos_atual)
140
141              # Atualiza pilhas
142              addi pilha1, pos_atual, 1024
143              sw $s4, (pilha1) #armazena indice na pilha1
144              sw pos_atual, (pilha2) #armazena posicao na pilha2
145              addi pilha2, pilha2, 4
146
147              j end
148

```

(Figura 9)

```

148
149      pTres:
150          j checa_loop # Verifica se ja existe linha nos pixels adjacentes
151          voltaTres:
152              sne $t9, $t2, 1
153              bne $t2, 1, setup
154              addi pos_atual, pos_atual, -64 # Subtrai 64 bits para ir para o quadrado acima
155              sw vermelho, (pos_atual)
156
157              #Atualiza pilhas
158              addi pilha1, pos_atual, 1024
159              sw $s4, (pilha1) #armazena indice na pilha1
160              sw pos_atual, (pilha2) #armazena posicao na pilha2
161              addi pilha2, pilha2, 4
162
163              j end
164
165      end:
166          jr $ra # Retorna para a linha seguinte a que a funcao foi chamada

```

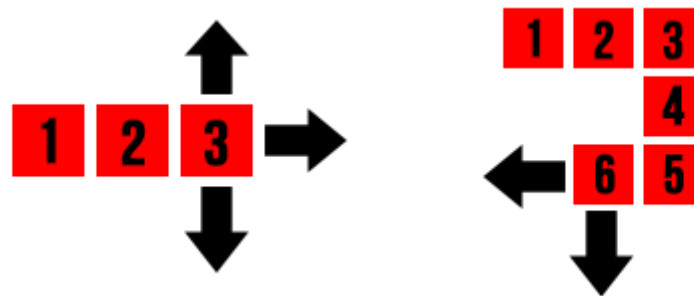
(Figura 10)

- O que é considerado uma linha válida?



(Figura 11)

- Como descobrir se a próxima posição gera uma linha válida?



(Figura 12)

Note que na linha da esquerda a próxima posição pode ser 3 entre as 4 possíveis. Por outro lado, a linha da direita só pode ir para 2 das 4 posições possíveis visto que a posição da direita já está ocupada e a posição de cima resultaria em uma linha inválida.

```

81 labirinto:
82     li $t6, 0
83     li $t7, 0
84     li $t8, 0
85     li $t9, 0

```

(Figura 13)

Como visto na figura 13, a função labirinto começa utilizando o comando *li* para inicializar quatro registradores com o valor zero. Eles servirão para checar se a posição é válida ou não durante a execução da função.

Quando os quatro estiverem com o valor 1 significa que nenhuma posição para qual a linha pode prosseguir é válida e portanto a geração da linha é encerrada. Isso pode causar variação no tamanho da linha já que essa ação depende dos números aleatórios gerados.

Em seguida temos o label *setup* que indica o início das ações da função labirinto.

Inicialmente geramos o número aleatório que indica a posição e o colocamos em *\$t0*. Temos logo abaixo quatro comandos *beq* que direcionam a execução de acordo com a posição para a qual queremos ir.

```

87 # Gera um numero aleatorio de 0 a 3 e salva em pos_atual
88 # 4 posicoes possiveis de quadrados adjacentes ao que ja esta pintado
89 setup:
90     li $v0, 42
91     li $a1, 4
92     syscall
93     move $t0, $a0
94
95 # Compara o numero gerado e vai para a funcao correspondente
96 beq $t0, 0, pZero # Esquerda
97 beq $t0, 1, pUm   # Direita
98 beq $t0, 2, pDois # Baixo
99 beq $t0, 3, pTres # Cima

```

(Figura 14)

```

100
101
102      pZero:
103          j checa_loop # Verifica se ja existe linha nos pixels adjacentes
104          voltaZero:
105              sne $t6, $t2, 1
106              bne $t2, 1, setup
107              addi pos_atual, pos_atual, -4 # Subtrai 4 bits para ir para o quadrado da esquerda
108              sw vermelho, (pos_atual)
109
110              #Atualiza pilhas
111              addi pilha1, pos_atual, 1024
112              sw $s4, (pilha1) #armazena indice na pilha1
113              sw pos_atual, (pilha2) #armazena posicao na pilha2
114              addi pilha2, pilha2, 4
115
116          j end

```

(Figura 15)

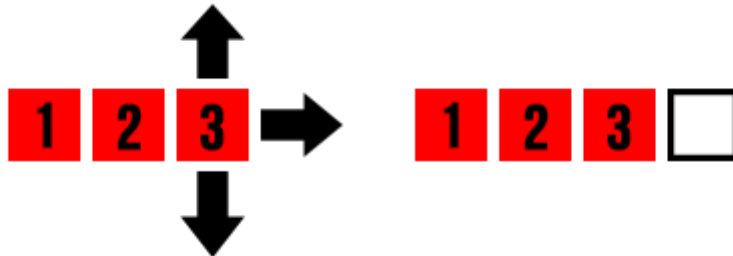
A figura 15 mostra um dos ramos de execução da função, nesse caso para quando a próxima posição é a da esquerda.

Como visto na figura 8, 9 e 10, temos quatro desses ramos e apenas pequenas mudanças existem entre eles.

Vamos explicar apenas um deles e consideraremos que o resto ficará trivial.

Logo no começo temos a chamada para a função *checa_loop*. Essa função verifica se a posição é válida em todos os sentidos.

- Como descobrir se uma posição é válida?



(Figura 16)

Considere a linha da figura 16. Suponha que o número aleatório gerado esteja tentando continuar a linha para a direita. Para descobrirmos se a posição é válida basta checar se já existe alguma posição da linha que está adjacente a posição que queremos gerar, em outros termos: calcular quantos vizinhos vermelhos ela tem.

O código da figura 17 inicia a função verificando se todas as posições são válidas. Para isso checamos os registradores \$t6, \$t7, \$t8 e \$t9 para ver se todos possuem o valor 1 ou não. Caso sim, interrompemos a geração da linha, caso não, executamos o código da *checa_loop*.

```

167 checa_loop:
168     li $t1, 0 # posicao para verificacao
169     li $t2, 0 # contador de numero de vizinhos
170
171     bne $t6, 1, ok
172     bne $t7, 1, ok
173     bne $t8, 1, ok
174     bne $t9, 1, ok
175     add $s4, $zero, 30
176     j end

```

(Figura 17)

Assim como a função *labirinto*, a função *checa_loop* possui casos diferentes dependendo da direção que está tentando tomar.

No código da figura 18 armazenamos em *\$t3* a posição candidata a ser a próxima posição da linha. Em seguida carregamos o conteúdo da posição de memória no registrador *\$t4*. Verificamos se *\$t4* é igual a cor vermelho para checar se a posição já foi pintada anteriormente.

Caso não, pulamos para o Label *limites*.

```

185     Zero:
186         addi $t3, pos_atual, -4 # vai para a posicao gerada
187         lw $t4, ($t3)
188         beq $t4, vermelho, retorno # verifica se a posicao ja esa pintada
189         j limites
190     Um:
191         addi $t3, pos_atual, 4 # vai para a posicao gerada
192         lw $t4, ($t3)
193         beq $t4, vermelho, retorno # verifica se a posicao ja esa pintada
194         j limites
195     Dois:
196         addi $t3, pos_atual, 64 # vai para a posicao gerada
197         lw $t4, ($t3)
198         beq $t4, vermelho, retorno # verifica se a posicao ja esa pintada
199         j limites

```

(Figura 18)

Nas figuras 19 e 20 mostramos o código da label limites.

```
limites:
    sgt $t5, $t3, 0x100403FC # Limite Inferior do mapa
    beq $t5, 1, retorno

    slt $t5, $t3, pos_inicial # Limite Superior do mapa
    beq $t5, 1, retorno

    beq $t0, 0, limites_esquerda # se a proxima posicao for a esquerda, verifica os limites na esquerda
    beq $t0, 1, limites_direita # se a proxima posicao for a direita, verifica os limites na direita
    j cima

# verifica se a posicao atual eh uma das bordas da direita
limites_direita:
    beq pos_atual, 0x1004003C, retorno
    beq pos_atual, 0x1004007C, retorno
    beq pos_atual, 0x100400BC, retorno
    beq pos_atual, 0x100400FC, retorno
    beq pos_atual, 0x1004013C, retorno
    beq pos_atual, 0x1004017C, retorno
    beq pos_atual, 0x100401BC, retorno
    beq pos_atual, 0x100401FC, retorno
    beq pos_atual, 0x1004023C, retorno
    beq pos_atual, 0x1004027C, retorno
    beq pos_atual, 0x100402BC, retorno
    beq pos_atual, 0x100402FC, retorno
    beq pos_atual, 0x1004033C, retorno
    beq pos_atual, 0x1004037C, retorno
    beq pos_atual, 0x100403BC, retorno
    beq pos_atual, 0x100403FC, retorno
    j cima
```

(Figura 19)

```
236 # verifica se a posicao atual eh uma das bordas da esquerda
237 limites_esquerda:
238     beq pos_atual, 0x10040000, retorno
239     beq pos_atual, 0x10040040, retorno
240     beq pos_atual, 0x10040080, retorno
241     beq pos_atual, 0x100400C0, retorno
242     beq pos_atual, 0x10040100, retorno
243     beq pos_atual, 0x10040140, retorno
244     beq pos_atual, 0x10040180, retorno
245     beq pos_atual, 0x100401C0, retorno
246     beq pos_atual, 0x10040200, retorno
247     beq pos_atual, 0x10040240, retorno
248     beq pos_atual, 0x10040280, retorno
249     beq pos_atual, 0x100402C0, retorno
250     beq pos_atual, 0x10040300, retorno
251     beq pos_atual, 0x10040340, retorno
252     beq pos_atual, 0x10040380, retorno
253     beq pos_atual, 0x100403C0, retorno
```

(Figura 20)

O Bitmap do Mars é um vetor de posições de memória contíguas, ou seja, se estivermos na última posição de uma linha e somarmos 4 para acessar a próxima posição iremos para a primeira posição da linha de baixo. O código abaixo da label limites verifica os limites do Bitmap para que situações como a descrita acima não aconteçam.

Na figura 21 checamos se a posição atual é maior do que a última posição possível ou menor do que a posição inicial.

```

limites:
    sgt $t5, $t3, 0x100403FC # Limite Inferior do mapa
    beq $t5, 1, retorno

    slt $t5, $t3, pos_inicial # Limite Superior do mapa
    beq $t5, 1, retorno

```

(Figura 21)

Na figura 22 temos a verificação do limite lateral da direita. Todas as posições são múltiplas de 60 e caso estejamos em alguma delas não permitimos que a linha progrida para a direita. O mesmo vale para a figura 23 só que para o lado esquerdo, no caso as posições são múltiplas de 64.

```

216 # verifica se a posicao atual eh uma das bordas da direita
217 limites_direita:
218     beq pos_atual, 0x1004003C, retorno
219     beq pos_atual, 0x1004007C, retorno
220     beq pos_atual, 0x100400BC, retorno
221     beq pos_atual, 0x100400FC, retorno
222     beq pos_atual, 0x1004013C, retorno
223     beq pos_atual, 0x1004017C, retorno
224     beq pos_atual, 0x100401BC, retorno
225     beq pos_atual, 0x100401FC, retorno
226     beq pos_atual, 0x1004023C, retorno
227     beq pos_atual, 0x1004027C, retorno
228     beq pos_atual, 0x100402BC, retorno
229     beq pos_atual, 0x100402FC, retorno
230     beq pos_atual, 0x1004033C, retorno
231     beq pos_atual, 0x1004037C, retorno
232     beq pos_atual, 0x100403BC, retorno
233     beq pos_atual, 0x100403FC, retorno
234     j cima

```

(Figura 22)

```

236 # verifica se a posicao atual eh uma das bordas da esquerda
237 limites_esquerda:
238     beq pos_atual, 0x10040000, retorno
239     beq pos_atual, 0x10040040, retorno
240     beq pos_atual, 0x10040080, retorno
241     beq pos_atual, 0x100400C0, retorno
242     beq pos_atual, 0x10040100, retorno
243     beq pos_atual, 0x10040140, retorno
244     beq pos_atual, 0x10040180, retorno
245     beq pos_atual, 0x100401C0, retorno
246     beq pos_atual, 0x10040200, retorno
247     beq pos_atual, 0x10040240, retorno
248     beq pos_atual, 0x10040280, retorno
249     beq pos_atual, 0x100402C0, retorno
250     beq pos_atual, 0x10040300, retorno
251     beq pos_atual, 0x10040340, retorno
252     beq pos_atual, 0x10040380, retorno
253     beq pos_atual, 0x100403C0, retorno

```

(Figura 23)

Após essa bateria de verificações iniciamos mais uma vista na figura 24. Dessa vez checamos a quantidade de vizinhos vermelhos da posição candidata. Lembrando que só pintaremos essa posição caso o número de vizinhos seja exatamente 1.


```

255      # verifica se ja existe linha acima da proxima posicao
256      cima:
257          addi $t1, $t3, -64
258          lw $t5, ($t1) # carrega o valor contido na posicao de memoria
259          bne $t5, vermelho, baixo
260          addi $t2, $t2, 1 # incrementa 1 no numero de vizinhos
261
262      # verifica se ja existe linha abaixo da proxima posicao
263      baixo:
264          li $t1, 0
265          addi $t1, $t3, 64
266          lw $t5, ($t1) # carrega o valor contido na posicao de memoria
267          bne $t5, vermelho, esquerda
268          addi $t2, $t2, 1 # incrementa 1 no numero de vizinhos
269
270      # verifica se ja existe linha a esquerda da proxima posicao
271      esquerda:
272          li $t1, 0
273          addi $t1, $t3, -4
274          lw $t5, ($t1) # carrega o valor contido na posicao de memoria
275          bne $t5, vermelho, direita
276          addi $t2, $t2, 1 # incrementa 1 no numero de vizinhos
277
278      # verifica se ja existe linha a direita da proxima posicao
279      direita:
280          li $t1, 0
281          addi $t1, $t3, 4
282          lw $t5, ($t1) # carrega o valor contido na posicao de memoria
283          bne $t5, vermelho, retorno
284          addi $t2, $t2, 1 # incrementa 1 no numero de vizinhos
285

```

(Figura 24)

A figura 25 mostra a label *retorno*. Essas 4 linhas de código fazem o retorno para a função labirinto no mesmo ponto onde a label *checa_loop* foi chamada dependendo de qual posição estamos tentando gerar.

```

286      # retorna para a funcao labirinto
287      retorno:
288          beq $t0, 0, voltaZero # Esquerda
289          beq $t0, 1, voltaUm  # Direita
290          beq $t0, 2, voltaDois # Baixo
291          beq $t0, 3, voltaTres # Cima
292

```

(Figura 25)

Volta pra labirinto.

Na figura 26 verificamos se o registrador *\$t2*, que guarda a quantidade de vizinhos vermelhos, é igual a 1. Caso sim, pintamos, finalmente, a posição de vermelho e executamos novamente para encontrar a próxima posição.

```

sne $t6, $t2, 1
bne $t2, 1, setup
addi pos_atual, pos_atual, -4 # Subtrai 4 bits para ir para o quadrado da esquerda
sw vermelho, (pos_atual)

```

(Figura 26)

PASSO 3 - Gerar o Robô em uma posição aleatória do Bitmap:

Como já explicado anteriormente, a chamada do comando `syscall` com o código 42 gera um número aleatório, nesse caso de 0-255. Esse valor é armazenado em `$t2` e multiplicado por 4 nas linhas 427-428. Em seguida, na linha 429, é atualizado a posição atual somando o novo valor calculado com a posição inicial do Bitmap.

Para esse projeto, optou-se por eliminar as possibilidades do robô ser gerado dentro já no labirinto. Para impedir isso, é armazenado a cor da posição calculada anteriormente em `$t3` e comparada com a cor do labirinto. Caso seja o labirinto, é feito todo o procedimento anterior novamente, caso contrário, geramos o robô naquela posição.

```
414 pintaRobo:
415     #Procura posicao vazia
416     posicao:
417         # Gera numero aleatorio de 0 a 255 e salva em pos_atual
418         li $v0, 42
419         li $a1, 256
420         syscall
421         move $t2, $a0
422
423         # Atualiza posicao inicial de t0
424         move $t0, $t1
425
426         # Multiplica o numero por 4 (bits)
427         add $t2, $t2, $t2
428         add $t2, $t2, $t2
429         add pos_atual, $t2, pos_inicial
430
431         # Carrega valor da posicao
432         lw $t3, (pos_atual)
433         beq $t3, vermelho, posicao
434
435         sw azul, (pos_atual) # Pinta robo no mapa
436
437         jr $ra
438
```

(Figura 27)

PASSO 4 - Fazer o Robô encontrar a linha:

Com o mapa já montado e o robô gerado aleatoriamente, precisamos fazer com que ele procure o labirinto. Construímos a função *procura*, onde vai conter o código necessário para mover o robô até encontrar uma posição qualquer do labirinto.

Para garantir que o labirinto seja sempre encontrado foram definidos as seguintes regras de operação:

- Para cada posição, é verificado se existe alguma parte da linha na parte superior ou inferior da coluna.
- Inicialmente o robô sempre andará para a direita.
- Quando estiver na borda direita, o robô muda sua direção para a esquerda.
- Para cada passo que der é verificado se aquela posição é parte da linha.

As linhas 294-296 da figura 28 inicializam alguns registradores a serem utilizados, \$s5 irá pintar o mapa de preto para limpar os rastros do robô enquanto \$s4 armazena a última posição do mapa e \$t2 será usado depois para definir a direção horizontal do robô.

```

293 procura:
294     li $s5, 0x000000    # Cor Preta
295     li $t2, 0
296     addi $s4, $s1, 1023 # Ultima pos do mapa
297
298
299     veCol:               # Verifica se tem labirinto na coluna
300     move $t0, $s0        # Posicao a ser verificada
301     # Ve coluna acima
302     veCima:
303         addi $t0, $t0, -64 # Pos acima
304         lw $t3, ($t0)      # Cor da pos
305         # Condições de busca
306         blt $t0, $s1, veBaixo # Se esta na ultima posicao da coluna (Break)
307         bne $t3, $s2, veCima  # Se não achar labirinto (Continua)
308         j andaCima           # Achar labirinto
309
310     # Ve coluna abaixo
311     veBaixo:
312         addi $t0, $t0, 64   # Pos abaixo
313         lw $t3, ($t0)      # Cor da pos
314         # Condições de busca
315         bgt $t0, $s4, veLinha # Se esta na ultima pos da coluna (Break)
316         bne $t3, $s2, veBaixo # Se não achar labirinto (Continua)
317         j andaBaixo        # Achar labirinto
318

```

(Figura 28)

A primeira regra de operação, que diz respeito a verificação da coluna, foi implementada como mostra na figura 28, usando duas funções: *veCima* e *veBaixo*. Ambas funções são semelhantes. Primeiro é calculado a posição acima/abaixo e carregado a cor correspondente, em seguida verifica se a posição existe dentro do Bitmap, linhas 306 e 315, caso exista, verifica se continua a busca ou se já encontrou o labirinto, linhas 307 e 316, caso não exista, termina a função.

Ao encontra o labirinto acima ou abaixo, é acionado a função *andaCima/andaBaixo*, que será explicado mais para frente.

A segunda e terceira regra são referentes as operações na horizontal e estão implementadas nas figuras 29 e 30. \$t2 indica o sentido do movimento (0 = direita, 1 = esquerda). Como \$t2 foi inicializado com 0 (ver linha 295, figura 28), a função *proxLinha* será chamada.

É feito uma verificação para garantir se o robô está ou não na borda. Todas as posições da borda direita são múltiplas de 64, logo basta verificar se o mod entre a posição e 64 é igual a zero. Isso pode ser visto nas linhas 329-337. Caso não seja borda, o robô anda e verifica se a posição é ou não um labirinto. Caso a posição seja borda, é chamado a função *voltaLinha*.

```

319      veLinha:
320          beq $t2, 0, proxLinha
321          beq $t2, 1, voltaLinha
322      proxLinha:
323          # Delay
324          li $v0, 32
325          li $a0, 500
326          syscall
327
328          # Calculando mod
329          sub $t4, $s0, $s1      # indice da pos
330          addi $t4, $t4, 4      # Ajuste
331          div $t1, $t4, 64      # quociente
332          mul $t1, $t1, 64      # multiplica
333          sub $t1, $t4, $t1      # mod
334
335
336          # Se estiver na borda
337          beqz $t1, voltaLinha
338
339          # Se nao for borda
340
341          # Anda pra direita
342          sw $s5, ($s0)          # Pinta de preto
343          addi $s0, $s0, 4      # Prox pos
344          lw $t3, ($s0)         # Carrega cor da prox pos
345          sw $s3, ($s0)         # Pinta robo
346
347          # Achou labirinto
348          beq $t3, $s2, Saida
349
350          # Nao achou labirinto
351          j veCol
352

```

(Figura 29)

Ao iniciar a função *voltaLinha* o valor do registrador *\$t2* é alterado para 1, indicando que a direção será sempre para a esquerda. Fora essa alteração, o funcionamento de *voltaLinha* ocorre do mesmo modo que a função *veLinha* como mostra a figura 30.

```

353      voltaLinha:
354          # Delay
355          li $v0, 32
356          li $a0, 500
357          syscall
358          addi $t2, $zero, 1
359
360          # Anda para esquerda
361          sw $s5, ($s0)          # Pinta de preto
362          addi $s0, $s0, -4      # Prox pos
363          lw $t3, ($s0)         # Carrega cor da prox pos
364          sw $s3, ($s0)         # Pinta robo
365
366          # Achou labirinto
367          beq $t3, $s2, Saida
368
369          # Nao achou labirinto
370          j veCol
371

```

(Figura 30)

Voltando para a movimentação na vertical, a figura 31 mostra o código das funções *andaCima* e *andaBaixo*, ambas ocorrem após a certeza de que existe um pedaço do labirinto na direção correspondente. Desse modo, basta apenas atualizar a posição do robô para a posição adjacente, e verificar se já está no labirinto. Se não estiver a função é executada novamente. Se estiver a função de busca é encerrada, e o objetivo de encontrar o labirinto é alcançado.

```

372      # Anda para cima ate achar labirinto
373      andaCima:
374          move $t0, $s0
375          # Delay
376          li $v0, 32
377          li $a0, 500
378          syscall
379
380          # Anda para cima
381          sw $s5, ($s0)          # Pinta de preto
382          addi $s0, $s0, -64     # Prox pos
383          lw $t3, ($s0)         # Carrega cor da prox pos
384          sw $s3, ($s0)         # Pinta robo
385
386      #Achou labirinto
387      beq $t3, $s2, Saida
388      j andaCima
389
390      # Anda para baixo ate achar labirinto
391      andaBaixo:
392          move $t0, $s0
393          # Delay
394          li $v0, 32
395          li $a0, 500
396          syscall
397
398          # Anda para baixo
399          sw $s5, ($s0)          # Pinta de preto
400          addi $s0, $s0, 64      # Prox pos
401          lw $t3, ($s0)         # Carrega cor da prox pos
402          sw $s3, ($s0)         # Pinta robo
403
404      # Achou labirinto
405      beq $t3, $s2, Saida
406      j andaBaixo

```

(Figura 31)

PASSO 5 - Fazer o Robô percorre uma linha inteira:

Para o robô percorrer a linha, foram usados duas estruturas de memória, chamadas de *pilha1* e *pilha2*.

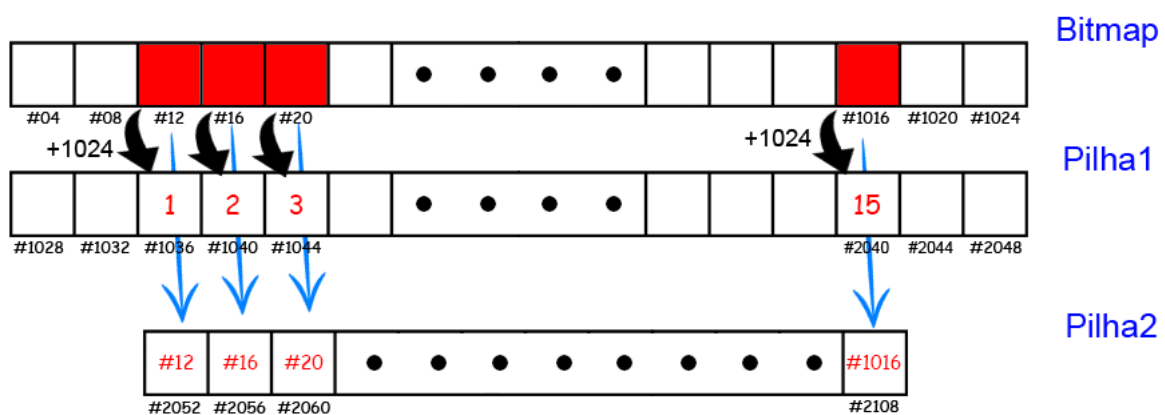
Considere como posição de memória números com hashtag ao lado, a figura 32 auxiliará na explicação do próximo passo. Além disso, por conveniência o *Bitmap* será mostrado em forma de vetor.

Como o *Bitmap* possui 256 quadrados, e cada um tem 4 bytes de tamanho, o início da *pilha1* se dá na posição inicial do *Bitmap* somado com $(256 \times 4 = 1024)$.

A estrutura *pilha1* possui o mesmo tamanho do *Bitmap*, logo para cada quadrado no *Bitmap* existe 1 quadrado na *pilha1* a uma distância de 1024 bytes, chamaremos esse par de quadrados correspondentes. Sempre que um quadrado do labirinto é pintado no *Bitmap*, o quadrado correspondente na *pilha1* armazena um índice indicando a ordem em que foi pintado.

O exemplo da figura 33, considera uma linha de tamanho 15, logo a posição #1016 do *Bitmap* foi o último bloco a ser gerado. O bloco da posição #2040 da *pilha1* armazena esse índice.

Por fim a *pilha2* contém os endereços ordenados do labirinto, logo o tamanho da *pilha2* será o mesmo que o labirinto.



(figura 32)

Já entendido a funcionalidade das estruturas de memória, veremos como elas foram utilizadas no código.

Ao iniciar a função *percorre*, o registrador *pilha2* contém a posição final da *pilha2*. Na figura 33 é calculado o tamanho da *pilha2* (posição final - posição inicial + 4 bytes) e armazenado em *\$t4*.

```

439  percorre:
440      move $s4, $ra
441
442      # Tamanho do labirinto x4
443      addi $t4, $s1, 1024    # Pos inicial pilha1
444      addi $t4, $t4, 1028    # Pos inicial pilha2
445      sub  $t4, pilha2, $t4

```

(figura 33)

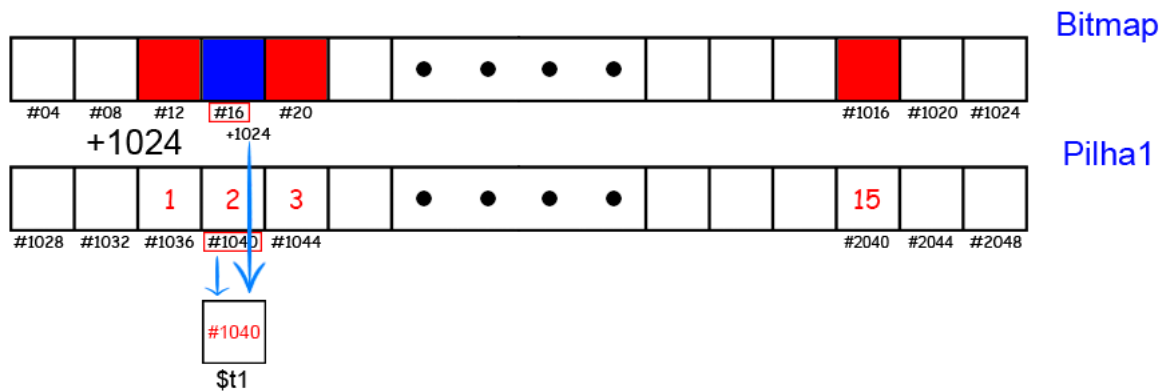
Em seguida, a figura 34 mostra alguns parâmetros sendo ajustados. O registrador *\$t0* armazena a posição final da *pilha2*. Já o registrador *\$t1* na linha 450 recebe a posição atual do robô, em seguida na linha 451 é obtido a posição correspondente na *pilha1* e armazenado em *\$t1*. Dessa forma é possível saber qual índice o robô se encontra. A figura 35 ilustra esse procedimento.


```

448      addi pilha2, pos_inicial, 2048  #Pos atual da pilha2
449      add $t0, pilha2, $t4           #Pos final da pilha2
450      move $t1, pos_atual
451      addi $t1, $t1, 1024             #Pos atual da Pilha1

```

(figura 34)



(figura 35)

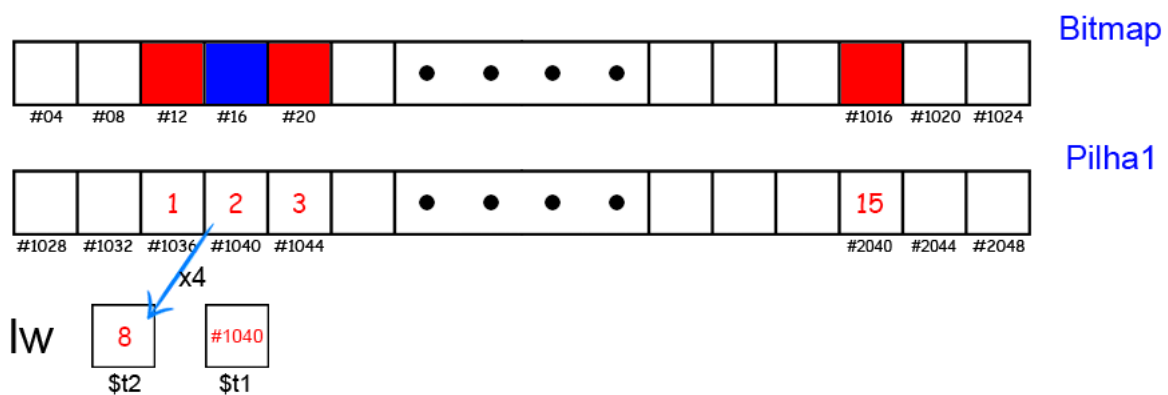
Para carregar o índice basta pegar a informação da posição de memória armazenada em \$t1. O número é ajustado com base nos 4 bytes. Esse procedimento ocorre na figura 36 e está exemplificado na figura 37.

```

453      #Calcula posicao da Pilha1
454      lw $t2, ($t1)                #Recupera o indice (dado da pilha1)
455      add $t2, $t2, $t2
456      add $t2, $t2, $t2

```

(figura 36)



(figura 37)

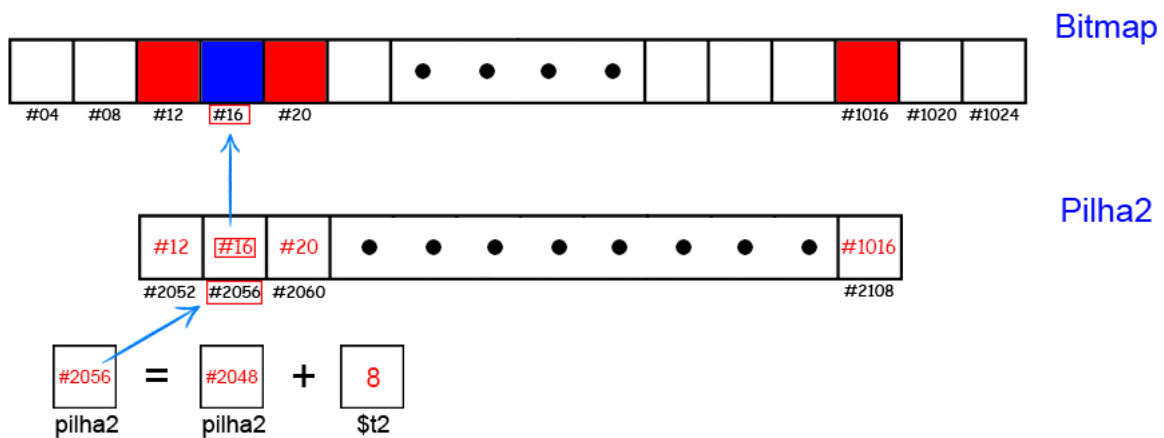
O valor de \$t2 somado ao valor inicial da *pilha2*, linha 459 da figura 38, indica a posição da *pilha2* em que o robô se encontra. A figura 39 mostra essa relação.

```

458      #Calcula posicao do Robo pela pilha 2
459      add pilha2, $t2, pilha2

```

(figura 38)



(figura 39)

Em seguida, o código da figura 40 chama a função *andaRobo* percorrendo a *pilha2* em um sentido, após isso, verifica se já está na última posição do labirinto, o que coincide com a última posição da *pilha2*, e por fim, chama a função *andaRobo* percorrendo a *pilha2* no sentido contrário. O registrador \$t3 contém o dado que faz percorrer a pilha em um sentido ou em outro.

```

461      # Se estiver na ultima pos só faz camin de volta
462      beq pilha2, $t0, caminVolta
463      # Anda primeira metade
464      addi $t3, $zero, 4
465      jal andaRobo
466
467      caminVolta:
468      # Anda caminho de volta
469      addi $t3, $zero, -4
470      sub $t0, $t0, $t4
471      jal andaRobo
472

```

(figura 40)

Ao entrar na função *andaRobo*, mostrada na figura 41, é importante lembrar que \$t0 contém a posição atual, e \$t3 possui o sentido que a pilha está sendo percorrida (4 para um sentido e -4 para o sentido oposto).

A função atualiza a posição do robô com os dados da *pilha2*, e anda uma quantia armazenada em \$t3 para a posição da pilha. Como \$t3 contém 4 ou -4, a próxima posição sempre será uma posição de memória adjacente. Isso ocorrerá em loop, até que se esteja em um dos limites da *pilha2*.

```

474     move $ra, $s4
475     jr $ra
476
477 # Robo anda quando encontra o labirinto
478 andaRobo:
479
480     # Calcula proxima posicao
481     add pilha2, pilha2, $t3
482
483
484     # Delay
485     li $v0, 32
486     li $a0, 500
487     syscall
488
489     # Anda
490     lw $t2, (pilha2)           # Recupera posicao na pilha2
491     sw azul, ($t2)            # pinta robo
492     sw vermelho, (pos_atual)  # pinta o mapa
493     move pos_atual, $t2       # atualiza pos atual
494     bne pilha2, $t0, andaRobo # Verifica se terminou caminho
495     jr $ra

```

(Figura 41)

O código completo pode ser acessado no GitHub a partir deste link:
<https://github.com/BeatrizMartinsA/AOC/blob/master/Rob%C3%B4SeguidordeLinhaAssemblyMIPS.asm>