

# MIPS 32 BITS CHEAT SHEET

## Tipos de Instruções



### Instruções Tipo R

opcode	rs	rt	rd	Shamt	Funct
6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits
Código da operação	Registrador Fonte	Registrador Fonte	Registrador Destino	Deslocamento	Código de operação secundário

Instrução C	$a = b + c;$
Linguagem de Montagem	ADD \$t0, \$s0, \$s1
Linguagem de máquina	ADD \$8, \$16, \$17
Representação	0 16 17 8 0 32
Código de Máquina	000000 10000 10001 01000 00000 100000

### Instruções Tipo I

opcode	rs	rt	endereço
6 bits	5 bits	5 bits	16 bits
Código da Operação	Registrador	Registrador	Endereço de memória

Instrução C	$g = h + a[8];$
Linguagem de Montagem	LW \$t0, 8 (\$s3) ADD \$s1, \$s2, \$t0
Linguagem de Máquina	LW \$8, 8 (\$19) ADD \$16, \$17, \$8
Representação	35 8 19 8 0 17 8 16 0 32
Código de Máquina	100011 010000 10011 0000 0000 0000 1000 000000 10001 01000 10000 00000 100000

### Instruções Tipo J

opcode	rs	endereço
6 bits	5 bits	21 bits
Código da operação	Registrador	Endereço de memória

Instrução C	EXIT, ELSE, ou algum outro label, ou retorno de função
Linguagem de Montagem	JR \$t0
Linguagem de máquina	JR \$8
Representação	0 8 8
Código de Máquina	000000 01001 00000 00000 00000 001000

# MIPS 32 BITS CHEAT SHEET

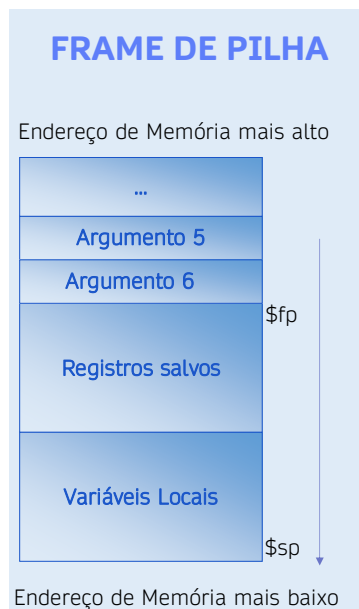
## Registradores e Memória



<b>opcode</b>	Operação básica da instrução
<b>rs</b>	Registrador do primeiro operando fonte
<b>rt</b>	Registrador do segundo operando fonte
<b>rd</b>	Registrador do operando destino
<b>shamt</b>	Shift amount, em português, quantidade de deslocamento. Utilizado em algumas instruções lógicas
<b>funct</b>	Função ou código de função. É um código variante do opcode. Utilizado em algumas instruções aritméticas.

Registrador	Decimal	Binário	Uso
\$t0	8	001 000	Registradores temporários. Não preservados pela chamada.
\$t1	9	001 001	
\$t2	10	001 010	
\$t3	11	001 011	
\$t4	12	001 100	
\$t5	13	001 101	
\$t6	14	001 110	
\$t7	15	001 111	
\$s0	16	010 000	Registradores temporários salvos. Preservados pela camada.
\$s1	17	010 001	
\$s2	18	010 010	
\$s3	19	010 011	
\$s4	20	010 100	
\$s5	21	010 101	
\$s6	22	010 110	
\$s7	23	010 111	

Registrador	Decimal	Binário	Uso
\$zero	0	000 000	Constante zero
\$at	1	000 001	Montador
\$v0	2	000 010	Avaliação de expressão e resultados de função
\$v1	3	000 011	
\$a0	4	000 100	Argumentos de Função
\$a1	5	000 101	
\$a2	6	001 110	
\$a3	7	000 111	
\$k0	26	011 010	Reservado para o Kernel do S.O.
\$k1	27	011 011	
\$gp	28	011 100	Global pointer
\$sp	29	011 101	Stack pointer
\$fp	30	011 110	Frame pointer
\$ra	31	011 111	Endereço de retorno da função



- 32 registradores de propósito geral;
- **HI e LO**: registradores de propósito especial para guardar resultados de divisão e multiplicação de inteiros e outras operações acumuladoras;
- **PC**: counter program, ou contador de programa, registrador de propósito especial;

# MIPS 32 BITS CHEAT SHEET

## Modos de Endereçamento e Instruções

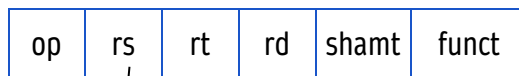


### Imediato



O operando é uma constante dentro da própria instrução.

### Registrador



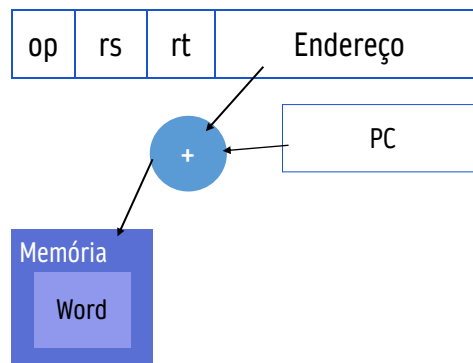
Registrador

O operando é um registrador

- Instruções MIPS possuem endereços em BYTES
- Os endereços das palavras sequenciais diferem em 4
- MIPS é Big Endian

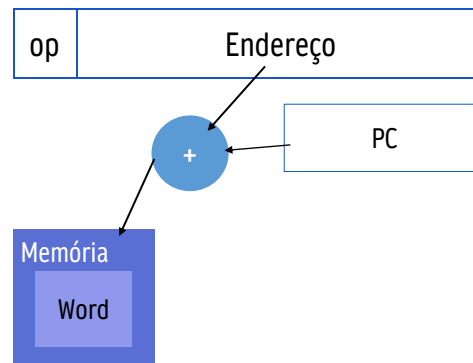
20 000  
20 004  
20 008  
20 012  
20 016

### Relativo ao PC



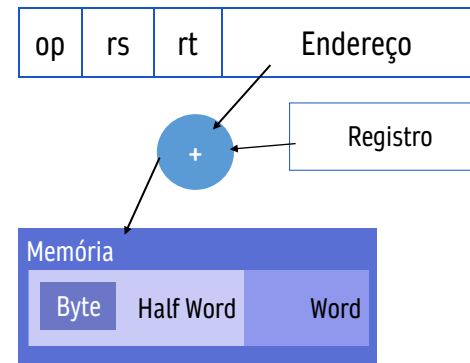
O endereço de desvio é a soma do PC e uma constante na instrução

### Pseudodireto



O endereço de jump são os 26 bits da instrução concatenados com os bits mais altos do PC

### Base



O operando está no local de memória cujo endereço é a soma de um registrador e uma constante na instrução

### Instruções Implementadas

- Aritméticas, Lógicas e Relacionais;
- Desvios condicionais e incondicionais;
- Manipulação de operandos constantes e imediatos;
- Tratamento de Exceções e Interrupções;
- Carga e Armazenamento;
- Transferência de dados;
- Ponto Flutuante.

### Principais Instruções

Instrução	Código
Add	(32) <sub>10</sub> (20) <sub>16</sub>
addi	(08) <sub>10</sub> (08) <sub>16</sub>
addiu	(09) <sub>10</sub> (09) <sub>16</sub>
And	(36) <sub>10</sub> (24) <sub>16</sub>
beq	(04) <sub>10</sub> (04) <sub>16</sub>
bne	(05) <sub>10</sub> (05) <sub>16</sub>
div	(26) <sub>10</sub> (1A) <sub>16</sub>
divu	(27) <sub>10</sub> (1B) <sub>16</sub>
j	(02) <sub>10</sub> (02) <sub>16</sub>
jr	(8) <sub>10</sub> (8) <sub>16</sub>
lw	(35) <sub>10</sub> (23) <sub>16</sub>
mult	(24) <sub>10</sub> (18) <sub>16</sub>
Nor	(39) <sub>10</sub> (27) <sub>16</sub>
Or	(37) <sub>10</sub> (25) <sub>16</sub>
sll	(0) <sub>10</sub> (0) <sub>16</sub>
Slt	(42) <sub>10</sub> (2A) <sub>16</sub>
sra	(2) <sub>10</sub> (2) <sub>16</sub>
Sub	(34) <sub>10</sub> (22) <sub>16</sub>
subu	(35) <sub>10</sub> (23) <sub>16</sub>
sw	(43) <sub>10</sub> (2B) <sub>16</sub>
Xor	(38) <sub>10</sub> (26) <sub>16</sub>

# MIPS 32 BITS CHEAT SHEET

## BNE, BEQ, SLT e SLTI



### Passo a passo: conversão ALTO NÍVEL para ASSEMBLY

1. Converter a instrução de alto nível para Linguagem de Montagem;
2. Converter a instrução na Linguagem de Montagem para Linguagem de Máquina;
3. Fazer a representação correspondente da Linguagem de Máquina;
4. Converter a representação da Linguagem de Máquina para Código de Máquina.

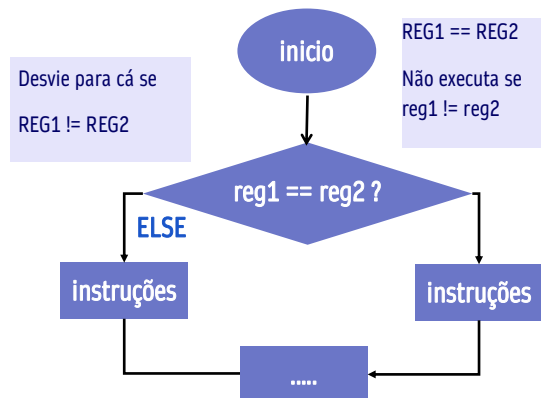
### Passo a passo: conversão ASSEMBLY para ALTO NÍVEL

1. Converter o Código de Máquina para a Representação;
2. Converter a Representação em Linguagem de Máquina;
3. Converter a Linguagem de Máquina para Linguagem de Montagem;
4. Converter Linguagem de Montagem para instrução de alto nível;

### BNE: BRANCH IF NOT EQUAL

Desvie se não for igual. Testa uma desigualdade. A próxima instrução a ser executada é aquela que estiver armazenada no endereço do LABEL se o valor no registrador 1 não for igual ao valor no registrador 2.

BNE REG1, REG2, ELSE # vá para ELSE se REG1 != REG2



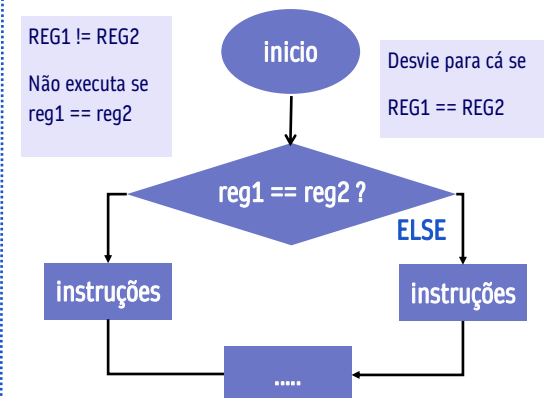
### Cálculo do endereço relativo da memória

- Instruções de desvio acrescentam X palavras, ou X bytes, ao endereço da instrução seguinte à si mesma;
- Especificam o destino do desvio em relação à instrução seguinte e não em relação à instrução de desvio ou ao uso do endereço de destino completo

### BEQ: BRANCH IF EQUAL

Desvie se for igual. Testa uma igualdade. A próxima instrução a ser executada é aquela que estiver armazenada no endereço do LABEL se o valor no registrador 1 for igual ao valor no registrador 2.

BEQ REG1, REG2, ELSE # vá para ELSE se REG1 == REG2



### Exemplo:

```
80000 bne $s3, $s4, Else
80004 add $s0, $s1, $s2 # instrução seguinte à bne
80008 j Exit             # + 2 palavras ou 8 bytes
                        # 80008 + 4 = 80012
80012 ELSE: sub $s0, $s1, $s2
80016 Exit:              # endereço completo 20004 * 4
```

### SLT: SET ON LESS THAN

Compara dois valores de dois registradores diferentes. Atribui o valor 1 a um terceiro registrador se o valor do primeiro registrador for menor que o valor do segundo registrador. Caso contrário, atribui zero.

SLT REG3, REG1, REG2

REG3 = 1 se REG1 < REG2

REG3 = 0 se REG1 > REG2

### SLTI: SET ON LESS THAN IMMEDIATE

Compara o valor de um registrador com um valor constante ou imediato. Atribui o valor 1 a um terceiro registrador se o valor do primeiro registrador for menor que o valor do segundo registrador. Caso contrário, atribui zero.

SLTI REG3, REG1, VALOR

REG3 = 1 se REG1 < VALOR

REG3 = 0 se REG1 > VALOR

# MIPS 32 BITS CHEAT SHEET

## LOAD WORD e STORE WORD



LOAD WORD	STORE WORD	EXEMPLO 3: LOAD E STORE	EXEMPLO 4: ÍNDICE VARIÁVEL
Transfere dados da memória para o registrador	Transfere dados do registrador para a memória	<u>Instrução:</u>	<u>Instrução:</u>
LW REG1, valor (REG2) # REG1 = memória [ REG2 + valor ]	SW REG1, valor (REG2) # memória [ REG2 + valor ] = REG1	$g[2] = h + a[4];$	$g = h + a[i];$
		<u>Linguagem de montagem:</u>	<u>Linguagem de montagem:</u>
EXEMPLO 1: LOAD	EXEMPLO 2: STORE	LW \$t0, 16 (\$s0)	ADD \$t0, \$s3, \$s3 # 2*i
<u>Instrução:</u>	<u>Instrução:</u>	ADD \$s2, \$s1, \$t0	ADD \$t0, \$t0, \$t0 # 4*i
$g = h + a[8];$	$g[8] = h + a;$	SW \$t1, 4 (\$s2)	ADD \$t0, \$t0, \$s2 # $a[i] = (4*i + \$s2)$
* multiplicar 8 por 4 devido à restrição de alinhamento	* multiplicar 8 por 4 devido à restrição de alinhamento	<u>Linguagem de máquina:</u>	LW \$t1, 0(\$t0) # $\$t1 = a[i]$
<u>Linguagem de montagem:</u>	<u>Linguagem de montagem:</u>	LW \$8, 16 (\$16)	ADD \$s0, \$s1, \$t1 # $g = h + a[i]$
LW \$t0, 32(\$s3)	ADD \$t0, \$s1, \$t0	ADD \$18, \$17, \$8	<u>Linguagem de máquina:</u>
ADD \$s0, \$s1, \$t0	SW \$t0, 32(\$s0)	SW \$9, 4 (\$18)	ADD \$8, \$19, \$19 # 2*i
<u>Linguagem de máquina:</u>	<u>Linguagem de máquina:</u>	<u>Representação:</u>	ADD \$8, \$8, \$8 # 4*i
LW \$8, 32 (\$19)	ADD \$8, \$17, \$8	35 8 16 16	ADD \$8, \$8, \$18 # $a[i] = (4*i + \$s2)$
ADD \$16, \$17, \$8	SW \$8, 32 (\$16)	0 8 18 17 0 32	LW \$9, 0(\$8) # $\$t1 = a[i]$
<u>Representação:</u>	<u>Representação:</u>	43 9 18 4	ADD \$16, \$17, \$9 # $g = h + a[i]$
35 8 19 32	0 8 17 8 0 32	<u>Código de Máquina:</u>	<u>Representação:</u>
0 17 8 16 0 32	43 8 16 32	100011 01000 10000 00000 00000 10000	0 19 19 8 0 32
<u>Código de Máquina:</u>	<u>Código de Máquina:</u>	000000 01000 10010 10001 00000 100000	0 8 8 8 0 32
100011 01000 10011 00000 00000 100000	000000 01000 10001 01000 00000 100000	101011 01001 10010 00000 00000 000100	0 8 18 8 0 32
000000 10001 01000 10000 00000 100000	101011 01000 01000 00000 00000 100000		35 9 8 0

# MIPS 32 BITS CHEAT SHEET

## Controle de Programa e Array



IF SIMPLES	IF COMPOSTO	FOR	WHILE	.text
<p>Instrução: if (a==b){ c = a + b }</p> <p><u>Resolução:</u></p> <p>Se a ==b então execute a instrução c = a + b, caso contrário, sai do if. O desvio só vai acontecer se a != b, caso contrário não tem desvio!!! Portanto, Se (a==b) entra no if e se (a!=b) vai para EXIT (desvia).</p> <p><u>Linguagem de Montagem:</u></p> <pre> BNE \$s0, \$s1, EXIT  ADD \$t0, \$s0, \$s1  J EXIT </pre> <p><u>Linguagem de Máquina:</u></p> <pre> BNE \$16, \$17, EXIT  ADD \$8, \$16, \$17  J EXIT </pre> <p><u>Representação:</u></p> <pre> 5 16 17 EXIT 0 16 17 8 0 32 2 [endereço] </pre> <p><u>Código:</u></p> <pre> 000101 10000 10001 [endereço] 000000 10000 10001 01000 00000 100000 000010 [endereço] </pre>	<p>Instrução: if (a==b) { c = a + b } else { c = a - b }</p> <p><u>Resolução:</u></p> <p>Se a ==b então execute a instrução c = a + b, caso contrário, execute a instrução c = a - b.</p> <p><u>Linguagem de Montagem:</u></p> <pre> BNE \$s0, \$s1, ELSE  ADD \$t0, \$s0, \$s1  J EXIT  ELSE SUB \$t0, \$s0, \$s1 </pre> <p><u>Linguagem de Máquina:</u></p> <pre> BNE \$16, \$17, EXIT  ADD \$8, \$16, \$17  J EXIT  ELSE SUB \$8, \$16, \$17 </pre> <p><u>Representação:</u></p> <pre> 5 16 17 EXIT 0 16 17 8 0 32 2 [endereço] ELSE 0 16 17 8 0 34 </pre> <p><u>Código:</u></p> <pre> 000101 10000 10001 [endereço] 000000 10000 10001 01000 00000 100000 000010 [endereço] 240000 10000 10001 01000 00000 100010 </pre>	<p>Instrução:</p> <pre> for(indice=0; indice&lt;10; indice++) {     soma = Vetor[indice] + soma; } </pre> <p><u>Resolução:</u></p> <p>LOOP:</p> <pre> # t0 = 0 se \$s0 &gt;= \$s3 ( i &gt;= n), t0 = 1 caso contrário  SLT \$t0, \$s0, \$s3 # se \$s0 &gt;= \$s3 ( i &gt;= n) vá para EXIT  BEQ \$t0, \$zero, EXIT  # \$t1 = 4 * i, ou 4 * \$s0  SLL \$t1, \$s0, 2  # t2 = ( vetor + ( 4 * i ) )  ADD \$t2, \$s4, \$t1  # \$t3 = vetor[i], carregando o elemento do índice i  LW \$t3, 0(\$t2)  # somando os elementos (soma = soma + vetor[i])  ADD \$s1, \$s1, \$t3  # \$s0 = \$s0 + 1 (ou i = i + 1) é o contador  ADDI \$s0, \$s0, 1  # volta para o LOOP EXIT  J LOOP </pre>	<p>Instrução:</p> <pre> while(save[i] == k) { i += 1; } </pre> <p><u>Resolução:</u></p> <p>LOOP:</p> <pre> SLL \$t1, \$s3, 2      # \$t1 = 4 * i ADD \$t1, \$t1, \$s6     # \$t1 = (4i + \$s6) LW \$t0, 0(\$t1)       # \$t0 = save[i] # vá para EXIT se save[i] diferente de k  BNE \$t0, \$s5, EXIT  ADDI \$s3, \$s3, 1     # \$s3 = \$s3 + 1 (ou i = i + 1)  J LOOP              # volta para o LOOP  EXIT: </pre> <p><b>ARRAY</b></p> <p>Instrução</p> <pre> int c[15] = {3, 0, 1, 2, -6, -2, 4, 10, 3, 7, 8, -9, -15, -20, -87, 0};  int a = 0, b = 30;  a = b + c[10]; </pre> <p><u>Resolução:</u></p> <p>.data</p> <pre> c: .word 3, 0, 1, 2, -6, -2, 4, 10, 3, 7, 8, -9, -15, -20, -87, 0 </pre>	<p># determinando o valor para \$s1</p> <pre> LI \$s1, 30 </pre> <p># colocando o endereço do array em \$s2</p> <pre> LA \$s2, c </pre> <p># colocando o índice do array em \$t2</p> <pre> LI \$t2, 10 </pre> <p>ADD \$t2, \$t2, \$t2 # "2i"</p> <p>ADD \$t2, \$t2, \$t2 # "4i"</p> <p># combinando os dois componentes do endereço</p> <pre> ADD \$t1, \$t2, \$s2 </pre> <p># obtendo o valor da célula do array</p> <pre> LW \$t0, 0(\$t1) </pre> <p># executando a soma</p> <pre> ADD \$s0, \$s1, \$t0 </pre>

# MIPS 32 BITS CHEAT SHEET

## Controle de Programa e Procedimentos



SWTICH/CASE	# \$t4 = base address of the jump table	PROCEDIMENTOS	
<b>Instrução:</b> switch (k) { case 0: f = i + j; // k = 0   break; case 1: f = g + h; // k=1   break; case 2: f = g - h; // k = 2   break; case 3: f = i - j; // k = 3   break; }  <b>Resolução:</b> .data jTable: .word L0,L1,L2,L3 .text # Definindo as variáveis: carregando valores para testar o código! LI \$s1, 15   # g = \$s1 = 15 LI \$s2, 20   # h = \$s2 = 20 LI \$s3, 10   # i = \$s3 = 10 LI \$s4, 5    # j = \$s4 = 5 LI \$s5, -1   # k = \$s5 = 2	LA \$t4, jTable  # Verificando os limites dos casos  SLT \$t3, \$s5, \$zero BNE \$t3, \$zero, EXIT  SLTI \$t3, \$s5, 4 BEQ \$t3, \$zero, EXIT  # Calculando o endereço correto do Label  SLL \$t1, \$s5, 2  ADD \$t1, \$t1, \$t4 LW \$t0, 0(\$t1)  JR \$t0 # Seleção do Label  # Casos  L0:   ADD \$s0, \$s3, \$s4 J EXIT  L1:   ADD \$s0, \$s1, \$s2 J EXIT  L2:   SUB \$s0, \$s1, \$s2 J EXIT  L3:   SUB \$s0, \$s3, \$s4  EXIT:	<b>Instrução:</b> int exemplo ( int g, int h, int i, int j ) { int f; f = ( g + h ) - ( i + j ); return f; }  <b>Resolução:</b> .text LI \$a0, 15   # g = \$a0 = 15 LI \$a1, 20   # h = \$a1 = 20 LI \$a2, 10   # i = \$a2 = 10 LI \$a3, 5    # j = \$a3 = 5  <b>EXEMPLO:</b> # salva os registradores temporários usados pelo corpo da função ADDI \$sp, \$sp, -12 SW \$t1, 8 (\$sp) SW \$t0, 4 (\$sp) SW \$s0, 0 (\$sp)  # corpo da função ADD \$t0, \$a0, \$a1   # (g + h) = 15 + 20 = 35 ADD \$t1, \$a2, \$a3   # (i + j) = 10 + 5 = 15 SUB \$s0, \$t0, \$t1   # (g + h) - (i + j) = 35 - 15 = 5	ADD \$v0, \$s0, \$zero   # retorno da função f (\$v0 = \$s0 + 0 )  LW \$s0, 0 (\$sp)    # restaura o registrador para o caller  LW \$t0, 4 (\$sp)    # restaura o registrador para o caller  LW \$t1, 8 (\$sp)    # restaura o registrador para o caller  ADDI \$sp, \$sp, 12   # ajusta a pilha para excluir os 3 itens  JR \$ra            # volta para o endereço de retorno  <b>Registradores para manipular procedimentos:</b> - \$a0 até \$a3: são os registradores de argumentos utilizados para a passagem de parâmetros; - \$v0 e \$v1: são os registradores de valor utilizados para o retorno do procedimento; - \$ra: é o registrador de endereço de retorno do procedimento, utilizado na volta ao ponto de origem da chamada do procedimento.  <b>JAL:</b> é uma instrução de salto (jump) utilizada unicamente para os procedimentos (jump and link). Essa instrução desvia para um endereço e, ao mesmo tempo, salva o endereço da instrução seguinte no registrador de endereço de retorno.  <b>JR:</b> uma instrução de desvio incondicional para o endereço especificado em um registrador; ela volta ao endereço de retorno correto que é armazenado em \$ra.  <b>CALLER:</b> é o programa que chama o procedimento, fornecendo os valores dos parâmetros.  <b>CALLEE:</b> é um procedimento que executa uma série de instruções armazenadas com base nos parâmetros fornecidos pelo Caller e depois retorna o controle para o Caller novamente.  <b>SPILLED REGISTERS:</b> é o processo de colocar variáveis menos utilizadas na memória  <b>PILHA:</b> gerencia as chamadas e retornos de procedimentos  <b>STACK POINTER:</b> é um valor que indica o endereço alocado mais recentemente em uma pilha, mostrando onde devem ser localizados os valores antigos dos registradores e onde os Spilled Registers devem ser armazenados.  <b>PUSH:</b> coloca palavras para cada registrador salvo ou restaurado na pilha. Valores são colocados na pilha pela subtração do valor do Stack Pointer.  <b>POP:</b> remove palavras da pilha. Valores são retirados da pilha pela soma do valor do stack pointer.