

# Tradução para Código Intermediário

Alexsandro Santos Soares

prof.asoares@gmail.com

Bacharelado em Ciência da Computação

Faculdade de Computação

Universidade Federal de Uberlândia

7 de novembro de 2011

# Sumário

## 1 Árvore de Representação Intermediária

# Sumário

- 1 Árvore de Representação Intermediária
- 2 Registradores, heaps e registros de ativação

# Expressões

CONST( $i$ )	constante inteira $i$
NAME( $n$ )	constante simbólica $n$ (rótulos em Assembly)
TEMP( $t$ )	temporário $t$ , um dos muitos <i>registradores</i>
BINOP( $o, e_1, e_2$ )	operador binário $o$ com operandos $e_1$ e $e_2$
MEM( $e$ )	conteúdo de uma palavra de memória no endereço $e$
CALL( $f, [e_1, \dots, e_n]$ )	chamada de procedimento
ESEQ( $s, e$ )	sequência de expressão; avalia o comando $s$ pelos seus efeitos colaterais e a expressão $e$ pelo resultado

## Comandos

MOVE(TEMP $t$ , $e$ )	avalia $e$ e move o resultado para $t$
MOVE(MEM( $e_1$ ), $e_2$ )	avalia $e_1$ produzindo endereço $a$ ; avalia $e_2$ e move o resultado para $a$
EXP( $e$ )	avalia $e$ e descarta o resultado
JUMP( $e, [r_1, \dots, r_n]$ )	transfere o controle (salta) para o endereço $e$ ; $[r_1, \dots, r_n]$ são todos os valores possíveis para $e$ . Normalmente usado: JUMP( $r, [r]$ )
CJUMP( $o, e_1, e_2, v, f$ )	avalia $e_1$ e depois $e_2$ ; compara estes resultados usando o operador relacional $o$ . Se verdadeiro, salta para o rótulo $v$ , senão salta para o rótulo $f$
SEQ( $s_1, s_2$ )	avalia o comando $s_1$ e depois o comando $s_2$
LABEL( $n$ )	Define o valor constante do nome $n$ como o endereço corrente do código de máquina. O valor NAME( $n$ ) pode ser o alvo de saltos, chamadas, etc.

# Operadores

- Operadores binários aritméticos e lógicos:

MAIS, MENOS, MUL, DIV

operadores aritméticos inteiros

AND, OR, XOR

operadores lógicos bit-a-bit

LSHIFT, RSHIFT

operadores de deslocamento bit-a-bit

- Operadores relacionais

EQ, NE

igualdade e desigualdade inteira

LT,GT,LE,GE

desigualdade inteira (com sinal)

ULT, UGT, ULE, UGE

desigualdade inteira (sem sinal)

# Exemplos

- Traduzir os comandos MiniJava abaixo em RI:
  - 1 `if (x < y) x = y; else x = 0;`
  - 2 `y = z[4];`

# Exemplos

- ❶ if ( $x < y$ )  $x = y$ ; else  $x = 0$ ;
- Assuma que  $x$  corresponda a TEMP 5 e  $y$  a TEMP 27.
  - Defina três novos nomes para rótulos  $L1$ ,  $L2$  e  $L3$ .

```
CJUMP (LT, TEMP 5, TEMP 27, L1, L2)
L1 MOVE (TEMP 5, TEMP 27)
    JUMP L3
L2 MOVE (TEMP 5, CONST 0)
L3 ...
```



# Exemplos

- ①  $y = z[4];$ 
  - Assuma que  $y$  a TEMP 27 e o vetor  $z$  está na posição de memória MEM  $a$ .
  - Seja  $w$  o tamanho da palavra de memória do MiniJava (ex: 4 bytes).
  - Calcule o deslocamento para o  $i$ -ésimo elemento do vetor.

```
MOVE (TEMP 27,
      BINOP(MAIS, MEM(a),
            BINOP(MUL, CONST(4), CONST(w))))
```

- De agora em diante usaremos  $o(e1, e2)$  como uma abreviação para  $BINOP(o, e1, e2)$ . Assim, a expressão acima poderia ser reescrita como
- ```
MOVE (TEMP 27, +(MEM a, *(CONST 4, CONST w)))
```

# Conceitos de leiaute de memória

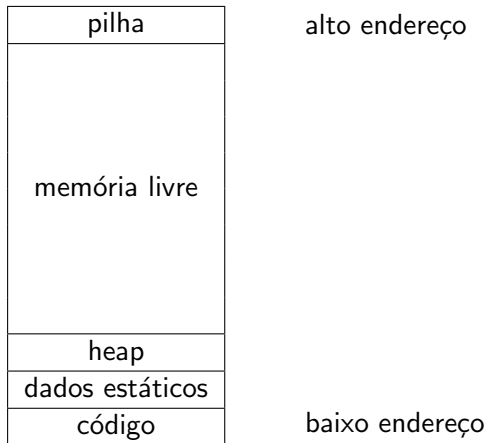
**Registradores** utilizados para armazenar variáveis locais e resultados temporários; passar parâmetros e retornar resultados (para chamadas de funções), dependendo das convenções de chamada da arquitetura.

**Heap** área da memória usada para alocação dinâmica de memória (ex. vetores, objetos)

**Registros de ativação** mantidos no espaço de endereçamento virtual do programa (pilha).

Dados não locais podem ser referenciados via ligações estáticas para posições na pilha ou para posições no heap.

# Arranjo tradicional pilha-heap



# Registros de ativação

|                       |                      |                              |
|-----------------------|----------------------|------------------------------|
| argumentos de entrada | argumento n          | ↑ endereços mais altos       |
|                       | ...                  | registro anterior            |
| ponteiro de quadro →  | argumento 2          |                              |
|                       | argumento 1          |                              |
|                       | ligação estática     |                              |
|                       | variáveis locais     |                              |
|                       | endereço de retorno  |                              |
|                       | temporários          |                              |
|                       | registradores salvos | registro de ativação atual   |
|                       | argumento m          |                              |
| argumentos de saída   | ...                  |                              |
|                       | argumento 2          |                              |
| ponteiro de pilha →   | argumento 1          |                              |
|                       | ligação estática     |                              |
|                       |                      | próximo registro de ativação |