

Um compilador simples de uma passagem

Máquinas de pilha abstratas

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

Máquinas de Pilha Abstratas

- ▶ A interface de vanguarda do compilador produz uma representação intermediária do programa fonte, que será usada pela interface de retaguarda para produzir o programa alvo
- ▶ Uma possível forma para a representação intermediária é a máquina de pilha abstrata
- ▶ Uma máquina de pilha abstrata possui memórias separadas para dados e instruções, e todas as operações aritméticas são realizadas sobre os valores em uma pilha
- ▶ As instruções são divididas em três classes: aritmética inteira, manipulação de pilha e fluxo de controle
- ▶ O ponteiro *pc* indica qual é a próxima instrução a ser executada

Instruções aritméticas

- ▶ A máquina de pilha abstrata precisa implementar cada operador da linguagem intermediária
- ▶ Operações elementares, como adição e subtração, são suportadas diretamente
- ▶ Operações mais sofisticadas devem ser implementadas como uma sequência de instruções da máquina
- ▶ A título de simplificação, assuma que existe uma instrução para cada operação aritmética
- ▶ O código de uma máquina de pilha abstrata para uma expressão simula a avaliação de uma representação posfixa, usando uma pilha
- ▶ A avaliação segue da esquerda para a direita, empilhando os operandos
- ▶ Quando um operador é encontrado, seus operandos são extraídos da pilha (do último para o primeiro), a operação é realizada e o resultado é inserido no topo da pilha

Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

Ações

Pilha

Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

Ações

1 2 + 3 *



Pilha

Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

Ações

1 2 + 3 *



Empilhar o valor 1

Pilha

Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

1 2 + 3 *
↑

Ações

Empilhar o valor 1

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

Ações

1 2 + 3 *



Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

1 2 + 3 *



Ações

Empilhar o valor 2

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

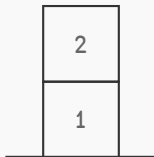
1 2 + 3 *



Ações

Empilhar o valor 2

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

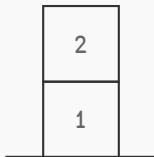
Instrução

Ações

1 2 + 3 *



Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

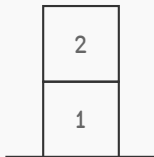
1 2 + 3 *



Ações

Adicionar 1+2

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

1 2 + 3 *

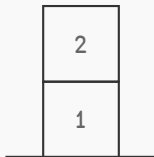


Ações

Adicionar 1+2

Empilhar a soma

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

1 2 + 3 *



Ações

Adicionar 1+2

Empilhar a soma

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

1 2 + 3 *



Ações

Empilhar o valor 3

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

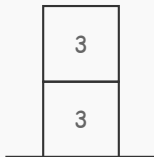
1 2 + 3 *



Ações

Empilhar o valor 3

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

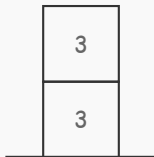
Instrução

Ações

1 2 + 3 *



Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

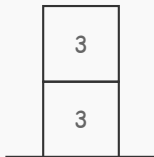
1 2 + 3 *



Ações

Multiplicar $3*3$

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

1 2 + 3 *

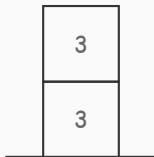
↑

Ações

Multiplicar $3*3$

Empilhar o produto

Pilha



Exemplo de avaliação da expressão $12+3*$ por máquina abstrata de pilha

Instrução

1 2 + 3 *
 ↑

Ações

Multiplicar $3*3$
Empilhar o produto

Pilha



Valores-L e valores-R

- ▶ O significado de um identificador depende da posição onde ele ocorre em uma atribuição
- ▶ No lado esquerdo, o identificador se refere à localização de memória onde o valor deve ser armazenado
- ▶ No lado direito, o identificador se refere ao valor armazenado na localização de memória associada ao identificador
- ▶ Valor-L e valor-R se referem aos valores apropriados para os lados esquerdo e direito de uma atribuição, respectivamente
- ▶ Um mesmo identificador pode ser um valor-L e um valor-R na mesma atribuição (por exemplo, o identificador x em $x = x + 1$)

Manipulação da pilha

Uma máquina de pilha abstrata suporta as seguintes instruções para a manipulação da pilha:

Instrução	Significado
<code>push v</code>	empilha v
<code>pop</code>	desempilha o valor do topo da pilha
<code>valor-r p</code>	empilha o valor armazenado no endereço de memória p
<code>valor-l p</code>	empilha o endereço de memória p
<code>:=</code>	o valor-R do topo da pilha é armazenado no valor-L do subtopo (elemento que está abaixo do topo) da pilha
<code>copiar</code>	empilha o valor do topo da pilha

Tradução de expressões

- ▶ O código para avaliar uma expressão na máquina de pilha abstrata tem uma relação direta com a notação posfixa
- ▶ Por exemplo, a expressão $a + b$ é traduzida para o código intermediário

```
valor-r  a
valor-r  b
+
```

- ▶ As atribuições são traduzidas da seguinte maneira: o valor-L do identificador é empilhado, a expressão à direita é avaliada e o seu valor r é atribuído ao identificador
- ▶ Formalmente,

$$cmd \rightarrow \text{id} := \text{expr} \{ \text{cmd.t} := \text{"valor-l"} \parallel \text{id.lexema} \parallel \text{expr.t} \parallel \text{" := "} \}$$

Tradução da expressão $F = 9 * C / 5 + 32$ para máquina de pilha abstrata

```
1  valor-l    F
2  push      9
3  valor-r    C
4  *
5  push      5
6  /
7  push      32
8  +
9  :=
```


Fluxo de controle

- ▶ A máquina de pilha abstrata executa as instruções sequencialmente, na ordem em que foram dadas
- ▶ Há três formas de se especificar um desvio (salto) no fluxo de execução
 1. o operando da instrução fornece o endereço da localização alvo;
 2. o operando da instrução fornece a distância relativa (positiva ou negativa) a ser saltada
 3. o alvo é especificado simbolicamente (a máquina deve suportar rótulos)
- ▶ Nas duas primeiras formas, uma alternativa é especificar que o salto está no topo da pilha
- ▶ A terceira forma é a mais simples de se implementar, pois não há necessidade de se recalcular os endereços caso o número de instruções seja modificado durante a otimização

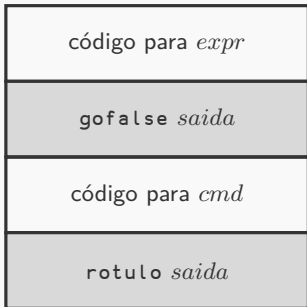
Instruções de fluxo de controle

Uma máquina de pilha abstrata suporta as seguintes instruções para o fluxo de controle:

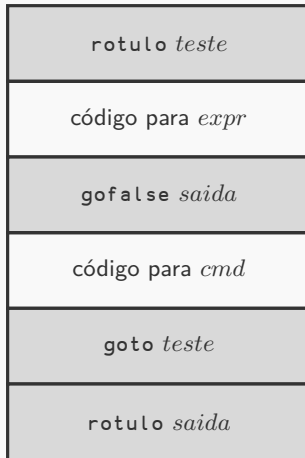
Instrução	Significado
<code>rótulo r</code>	especifica o rótulo r como possível alvo de desvios; não há outros efeitos
<code>goto r</code>	a próxima instrução é tomada a partir do rótulo r
<code>gofalse r</code>	desempilha o topo da pilha: salta para r se o valor for igual a zero
<code>gotrue r</code>	desempilha o topo da pilha: salta para r se o valor for diferente de zero
<code>parar</code>	encerra a execução

Gabaritos para tradução de condicionais e laços

if



while



Unicidade dos rótulos

- ▶ Os rótulos *saida* e *teste* que ilustram os gabaritos das condicionais e dos laços devem ser únicos, para evitar possíveis ambiguidades
- ▶ É preciso, portanto, de uma estratégia que torne tais rótulos únicos durante a tradução
- ▶ Seja `NOVOROTULO()` um procedimento que gera, a cada chamada, um novo rótulo único
- ▶ A ação semântica associada ao comando `if` assumiria a seguinte forma:

$$\begin{array}{lcl}
 cmd \rightarrow \text{if } expr \text{ then } cmd_1 & \{ & saida := \text{NOVOROTULO}(); \\
 & & cmd.t := expr.t \\
 & & || \text{"gofalse"} \text{ saida} \\
 & & || cmd_1.t \\
 & & || \text{"rotulo"} \text{ saida} \}
 \end{array}$$

Referências

1. **AHO**, Alfred V, **SETHI**, Ravi, **ULLMAN**, Jeffrey D. *Compiladores: Princípios, Técnicas e Ferramentas*, LTC Editora, 1995.
2. GNU.org. [GNU Bison](#), acesso em 23/05/2022.
3. Wikipédia. [Flex \(lexical analyser generator\)](#), acesso em 23/05/2022.