



#### Construção de Compiladores

Introdução

Professor: Luciano Ferreira Silva, Dr.



#### **Programa**

- Processadores de linguagem;
- Representações de linguagens;
- Análise léxica;
- Análise sintática;
- Análise semântica;
- Geração de código;



#### Bibliografia

- 1. RICARTE, I. E. Introdução à compilação. Rio de Janeiro: Campus/Elsevier Editora, 2008.
- 2. LOUDEN, K. C. Compiladores: Princípios e Práticas. 2a. ed. São Paulo: Editora Thomson. 2004.
- 3. Aho V.A., Sethi R., Ulman D.J., Compiladores Princípios, Técnicas e Ferramentas, tradução de Daniel de Ariosto Pinto Ed. Guanabara Koogan, Rio de Janeiro, 1995
- 4. Kowaltowisk T., Implementação de Linguagens de Programação Ed. Guanabara Dois, 1993
- 5. Setzer W., Mello I. H. A Construção de um Compilador Ed. Campus, Rio de Janeiro, 1985



## Sistema de Avaliação

#### ■ Abordagem do Curso → Teoria + Prática

- ✓ AC: Avaliação Contínua, realizada gradualmente via resolução de listas de exercícios, implementação de trabalhos computacionais [10,0 pontos];
- ✓ **AV1** e **AV2**: Provas escritas individuais = 10,0 pontos cada.
- ✓ <u>Dica:</u> não deixe de entregar os trabalhinhos e listas, além de lhe ajudarem com a nota, vão contribuir para você compreender melhor o conteúdo.



# Sistema de Avaliação

- ✓ Trabalho Final (Individual) ( $\mathbf{AF}$ ): valor = 10 ptos;
- ✓ **Destaque**: perceba que o AF é composto por três elementos, dos quais você deve presar pela qualidade:
  - 1. Compilador: será avaliado em 50% da nota
  - 2. Relatório: será avaliado em 25% da nota
  - 3. Apresentação/defesa: será avaliado em 25% da nota

#### **✓** Dicas:

- 1. Não deixe para última hora, o TF não é um trabalho de um (01) dia;
- 2. Tenha capricho, faça o seu melhor.

Nota Final = (AC + AV1 + AV2 + AF)/4;



#### • Humano:

- ✓O uso da palavra articulada ou escrita como meio de expressão e de comunicação entre pessoas.
- ✓ A forma de expressão própria de um indivíduo, grupo, classe, etc.
- ✓ Tudo quanto serve para expressar ideias, sentimentos, modos de comportamento, etc.



- <u>Linguagem de máquina</u>: O código de máquina, considerado como linguagem de programação em que instruções e dados são representados como sequências de dígitos binários.
- Linguagem de programação: Conjunto de instruções e regras de composição e encadeamento, por meio do qual se expressam ações executáveis por um computador.



- Linguagem de programação de baixo nível: Linguagem de programação em que as estruturas de controle e de dados derivam diretamente da arquitetura do processador, e cujos comandos são, portanto, mais próximos aos da linguagem de máquina e mais distantes da lógica e da linguagem humanas.
  - ✓ Linguagem *assembly*. Linguagem de programação de baixo nível, específica para cada *hardware*, e na qual toda instrução simbólica corresponde a uma operação de máquina.



# O que fazer?





Não!



Linguagem de programação de alto nível: Linguagem de programação cuja estrutura busca aproximar-se do raciocínio humano, e que exige o uso de compilador ou de interpretador para sua execução, facilitando o processo de programação e permitindo maior complexidade desta, se comparada à linguagem de máquina ou à linguagem assembly.



Linguagem de baixo nível

Montador

Processador de Linguagem

Linguagem de Máquina

Linguagem de Alto nível



- Solução proposta:
  - ✓ Uso de Linguagens de Alto Nível
    - usadas para produzir o programa fonte: sequência de caracteres que corresponde a uma frase, elaborada de acordo com as regras da linguagem fonte;
  - ✓ Uso de Processadores de Linguagens: <u>Interpretador</u> e/ou <u>Compilador</u>.



#### **Interpretadores**

 Interpretador → programa que executa diretamente as operações especificadas no programa fonte sobre as entradas fornecidas pelo usuário;





#### **Interpretadores**

 Um interpretador frequentemente oferece um melhor diagnóstico de erro do que um compilador, pois executa o programa fonte instrução por instrução.

 Os Interpretadores são em geral, menores que os Compiladores e facilitam as implementações mais completas da Linguagem de Programação.

 A principal desvantagem é que o tempo de execução de um programa interpretado é em geral, maior que o de um correspondente programa objeto compilado.



#### Compilador

Compilador → é um programa que recebe como entrada um código em uma linguagem de programação
 a linguagem fonte – e o traduz para um código equivalente em outra linguagem – a linguagem objeto.



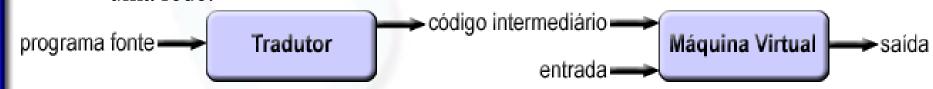
 Programa objeto em linguagem de máquina é mais rápido no mapeamento de entradas para saídas do que um interpretador.

entrada —— Programa Objeto —— saída



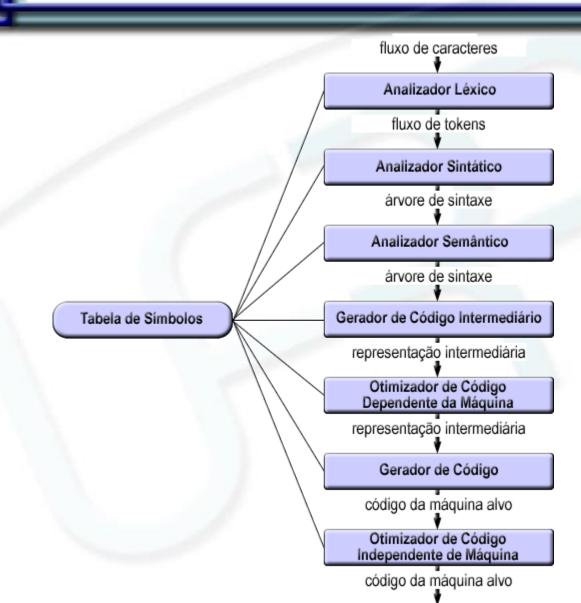
# Compilação + Interpretação

- Os processadores da linguagem Java combinam compilação e interpretação.
  - ✓ Um programa fonte em Java pode ser primeiro compilado para uma forma intermediária, chamada bytecodes (ou códigos de bytes).
  - ✓ Os bytecodes são então interpretados por uma máquina virtual.
  - ✓ Como um benefício dessa combinação, os bytecodes compilados em uma máquina podem ser interpretados em outra máquina, talvez por meio de uma rede.





#### Diagrama de um Compilador





#### Análise Léxica ou scanning:

- ✓ O analisador léxico lê o fluxo de caracteres que compõem o programa fonte e os agrupa em seqüências significativas, chamadas *lexemas*.
- ✓ Para cada lexema, o analisador léxico produz como saída um *token* no formato: *<nome-token, valor-atributo>* que é passado para a fase subseqüente, a análise sintática.
  - *nome-token* → símbolo abstrato que é usado durante a análise sintática
  - *valor-atributo*, aponta para uma entrada na tabela de símbolos referente a esse token.
    - A informação da entrada da tabela de símbolos é necessária para a análise semântica e para a geração de código



#### Exemplo:

✓ suponha que um programa fonte contenha o comando de atribuição:

$$position = initial + rate * 60$$

- ✓ position é um lexema mapeado em um token <id, 1>, onde id é um símbolo abstrato que significa identificador e 1 aponta para a entrada da tabela de símbolos onde se encontra position;
- ✓ O símbolo de atribuição = é um lexema mapeado para o token <=>;
- ✓ initial é um lexema mapeado para o token <id, 2>;
- √ + é um lexema mapeado para o token <+>;
- ✓ rate é um lexema mapeado para o token <id, 3>;
- √ \* é um lexema mapeado para o token <\*>;
- ✓ 60 é um lexema normalmente mapeado para o token <**num**, 60>. A palavra **num** indica que 60 é uma constante numérica;
- ✓ a expressão encontrada seria:

$$\langle id, 1 \rangle \langle = \rangle \langle id, 2 \rangle \langle + \rangle \langle id, 3 \rangle \langle * \rangle \langle num, 60 \rangle$$



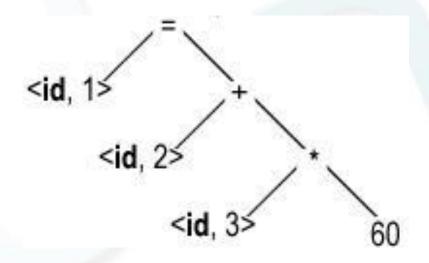
#### Análise sintática:

- ✓O analisador sintático utiliza os primeiros componentes dos *tokens* produzidos pelo analisador léxico para criar uma representação intermediária tipo árvore, que mostra a estrutura gramatical da seqüência de *tokens*.
  - Uma representação típica é uma árvore de sintaxe em que cada nó interior representa uma operação, e os filhos do nó representam os argumentos da operação



# Exemplo:

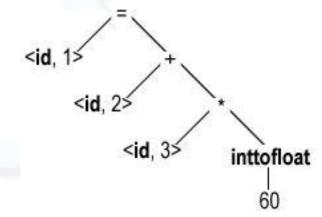
para





#### Análise Semântica:

- ✓ ocorre a *verificação de tipo*, em que o compilador verifica se cada operador possui operandos compatíveis;
  - Exemplo: muitas linguagens de programação exigem que um índice de arranjo seja um inteiro, portanto, o compilador precisa informar um erro de tipo se um número de ponto flutuante for usado para indexar um arranjo.
- ✓ para o exemplo trabalhado até agora tem-se





#### Gerador de código intermediário:

- ✓ usa a estrutura produzida pelo analisador sintático para criar uma cadeia de instruções simples.
  - muitos estilos de código intermediário são possíveis. Um estilo comum usa instruções com um operador e um nº pequeno de operandos;
    - existe uma forma de representação intermediária, denominada código de três endereços, que consiste em uma seqüência de instruções do tipo assembler com no máximo três operandos por instrução;

- exemplo: 
$$t1 = inttofloat(60)$$
$$t2 = id3 * t1$$
$$t3 = id2 + t2$$
$$id1 = t3$$



#### Otimização de Código (fase opcional):

✓ melhorar o código intermediário tal que o programa objeto seja mais rápido e/ou ocupe menos espaço. Sua saída é outro programa em código intermediário que faz a mesma tarefa do original;

✓ exemplo:

$$t1 = id3 * 60.0$$
  
 $id1 = id2 + t1$ 



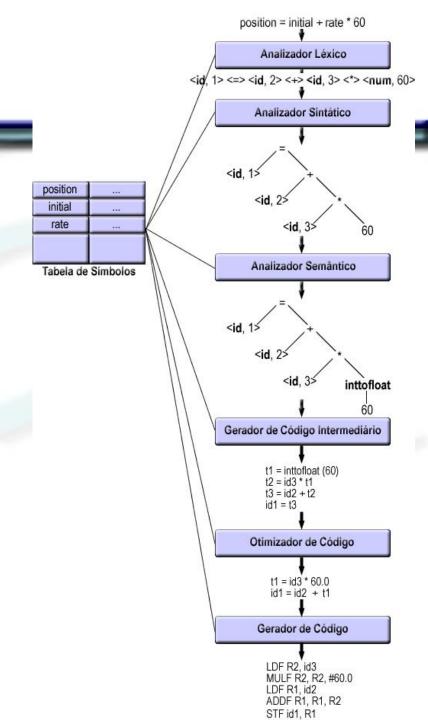
#### Gerador de código:

- ✓ gera o programa objeto. O código é gerado sempre para determinadas unidades sintáticas, sendo utilizadas informações fornecidas pelo analista de contexto.
- ✓ exemplo:

LDF R2, id3
MULF R2, R2, #60.0
LDF R1, id2
ADD R1, R1, R2
STF id1, R1

UFRR - <mark>Departamento de Ciência da Comp</mark>utação Construção de Compiladores - Prof. Dr. Luciano F. Silva

# Fases de um Compilador





#### 1º Trabalho

 Faça todo processo de compilação estudado na aula de hoje para as seguintes expressões matemáticas:

$$\checkmark$$
 Atura = Cont +  $3*H - 5$ 

✓ Massa = Altura/2 -5\*Dens + Comp^2



## Sistema de Avaliação

 Avaliação 01: prova individual + trabalhinhos (50% do conteúdo) → (10,0 pontos)

+

 Avaliação 02: prova individual + trabalhinhos (restante do conteúdo) → (10,0 pontos)

+

Avaliação 03: Trabalhão final (todo o conteúdo)
 →(10,0 pontos)

Datas: a combinar



# Dúvidas

UFRR - <mark>Departamento de Ciência da Comp</mark>utação Construção de Compiladores - Prof. Dr. Luciano F. Silva

