TEORIA DA COMPUTAÇÃO E COMPILADORES

Introdução aos Conceitos de Compiladores

Prof. Dr. Fernando Kakugawa

fernando.kakugawa@animaeducacao.com.br



Propriedades de um Bom Compilador

- Deve obedecer completamente a especificação da Linguagem
- Deve ser capaz de manipular programas de tamanho essencialmente arbitrário
 - Desde que exista memória disponível para isto
- Velocidade de compilação é uma propriedade importante mas não essencial
 - Prioridade gerar código correto

Propriedades de um Bom Compilador

- O tamanho de um compilador não é mais problema
 - Máquinas atuais com alta capacidade de armazenamento
- Caráter Amistoso
 - Bons relatórios de erros
- Velocidade e Tamanho do código gerado
 - Dependem do propósito do compilador

- 1945 a 1960: geração de código
 - Maquinas peculiares
 - Desenvolvimento de linguagens lento
 - Problema
 - Como gerar código assembly para uma determinada máquina
 - Programação em assembly em alta
 - Linguagens de programação de alto nível vistas com suspeita

Percepção

Se os compiladores de alto nível não gerassem código tão eficiente quanto os códigos desenvolvidos pelos programadores a mão com assembly, estes não teriam sucesso

Surgimento do 1o Compilador Fortran

Ênfase do compilador na geração de código otimizado

- 1960 a 1975: análise
 - Proliferação das linguagens de programação
 - Visão dos projetistas
 - Existência de um compilador para uma linguagem era mais importante do que compilador que gerasse código eficiente
 - Ênfase do desenvolvimento deslocado do backend para o front-end
 - Estudos sobre linguagens formais
 - Revelam técnicas eficazes que podem ser utilizadas no desenvolvimento de front-ends (analisadores)

- 1975 até a época atual : geração de código e otimização de código
 - Diminuição
 - Número de linguagens
 - Qtde de máquinas peculiares
 - Redução da necessidade de compiladores
 - Busca por compiladores profissionais
 - Confiáveis
 - Eficientes (código gerado e uso)
 - Interface agradável
 - Surgem novos paradigmas de programação
 - Orientação a objetos
 - > Funcional
 - Lógica
 - Distribuída



- Maior esforço para
 - > Alocação e desalocação de dados
 - Chamadas de procedimentos remotos
 - > Extensão de listas
- Pois estes recursos são inseridos pelo compilador na geração do executável
- Objetivo não é mais "como compilar" e sim "o que compilar"

Estrutura de um Compilador THE CONTRACTOR OF THE PROPERTY IC Entrada de Texto do Otimização do IC Programa **ARQUIVO** Caracteres IC (8) Análise Léxica Geração de Código **Tokens** Instruções Simbólicas Código Intermediário Geração do Código 9 Análise Sintática de Máquina **AST** 6 Padrões de Bits Tratamento de Saída: Código Contexto (Análise 10 Executável Semântica) **AST Anotada** Geração de Código **ARQUIVO** Intermediário IC - Intermediate Code

1. Módulo de Entrada de Texto do Programa

- Lê o arquivo e o converte no fluxo de caracteres
- Faz a inclusão de arquivos
 - ➤ Include C, C++
 - > Import Java

2. Módulo de Análise Léxica

- Isola o fluxo de caracteres identificando tokens
- Determina a classe e representação destes tokens
- Pode ser escrito a mão ou através de geradores (utilizam descrições dos símbolos)

Exemplo Léxico

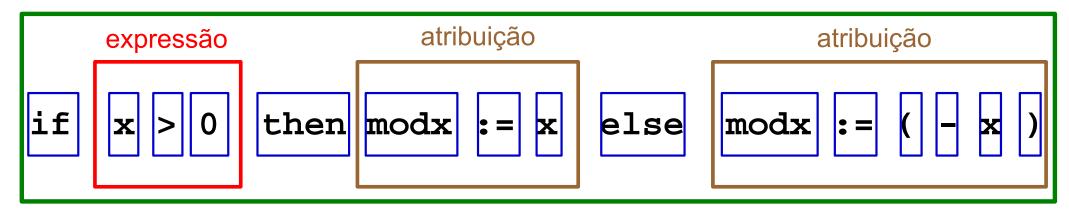
Considere o trecho de programa Pascal:

Identificando os tokens

3. Módulo Análise Sintática

- Converte o fluxo de Símbolos (tokens) em uma árvore sintática abstrata (AST), verificando se a sintaxe do programa está correta
- Exemplo

comando-if



4. Módulo Análise Semântica

- Reúne informações de diversas partes do programa e cria anotações nos nós da AST
- Exemplos:
 - ➤ Tipo de declarações
 - > Identificar chamadas de rotinas locais e remotas

- 5. Módulo de Geração de Código Intermediário (IC)
 - Converte construções específicas da linguagem em construções mais gerais
 - Projetista do compilador define como será esta representação mais geral
 - Propriedade: deve ser razoavelmente direto gerar o código de máquina a partir desta representação

Exemplos de conversões

- Substituir um laço while por teste, rótulo e saltos em linguagens imperativas (assembly)
- Determinar qual método chamar para um dado objeto em linguagens de vinculação dinâmica (Java)
- Substituir uma regra da linguagem Prolog por uma rotina que faça a busca e o retrocesso apropriado

- Módulo de Otimização de Código Intermediário
 - Executa um pré-processamento no código intermediário
 - Objetivo: melhorar o desempenho do código gerado pelo módulo de geração de IC
 - Exemplos de otimizações
 - Substituição de uma constante pelo valor representado por ela
 - Substituição da chamada de uma função pelo seu corpo

Exemplo de Otimizações

Considere a sequência de comando de atribuição da primeira coluna

Fonte	Código Intermediário Original	Código Intermediário Otimizado
w:=(a+b)+c;	t1:=a+b t2:=t1+c w:=t2	t1:=a+b t2:=t1+c w:=t2
x:=(a+b)*d;	t3:=a+b t4:=t3*d x:=t4	t4:=t1*d x:=t4
y:=(a+b)+c;	t5:=a+b t6:=t5+c y:=t6	y:=t2
z:=(a+b)*d+e	t7:=a+b t8:=t7*d t9:=t8+e z:=t9	t9:=t4+e z:=t9

- Exemplo de otimizações
 - Retirada de comandos invariantes de loop

```
for i:=1 to n do begin
  pi := 3.1416;
  pi4 := pi / 4;
  d[i] := pi4 * r[i] * r[i];
end;
```

7. Módulo Geração de Código

 Reescreve a AST em um lista linear de instruções da máquina de destino em forma mais ou menos simbólica

Para isto:

- Seleciona instruções para segmentos da AST
- Aloca registradores para conter dados
- Organiza as instruções de forma apropriada

- 8. Módulo de Geração de Código de Máquina
 - Converte as instruções simbólicas de máquina em padrões de bits correspondentes
 - Determina os endereços de máquina do programa e dos dados
 - Utiliza tabelas de constantes e relocação

 Exemplos de Otimização de um comando de atribuição

x := a + b * c,

9. Código Otimizado

- a instrução 7 é desnecessária e pode ser retirada: copia para o acumulador o valor de t2, que já se encontra lá
- (após a remoção da instrução 7) a instrução 6 é desnecessária e pode ser retirada: o valor da variável t2 nunca é utilizado
- (considerando que a soma é comutativa) as instruções 4 e 5 podem ser trocadas por 4' e 5', preparando novas alterações:

```
4' Load t1
5' Add a
```

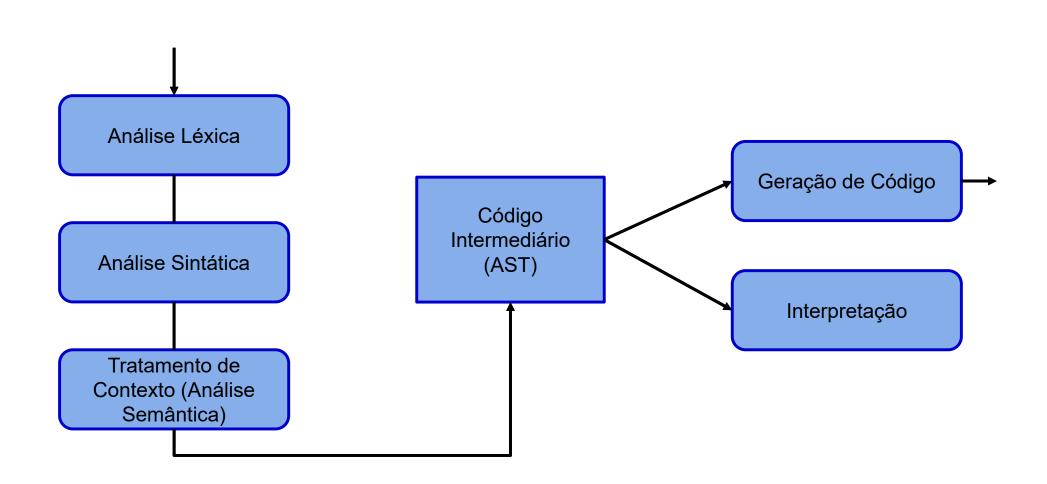
- As instruções 3 e 4' são desnecessárias e podem ser retiradas (pelas mesmas razões que 6 e 7 acima)
- O código final após as transformações é consideravelmente melhor que o original:

```
1 Load b
2 Mult c
5 Add a
8 Store x
```

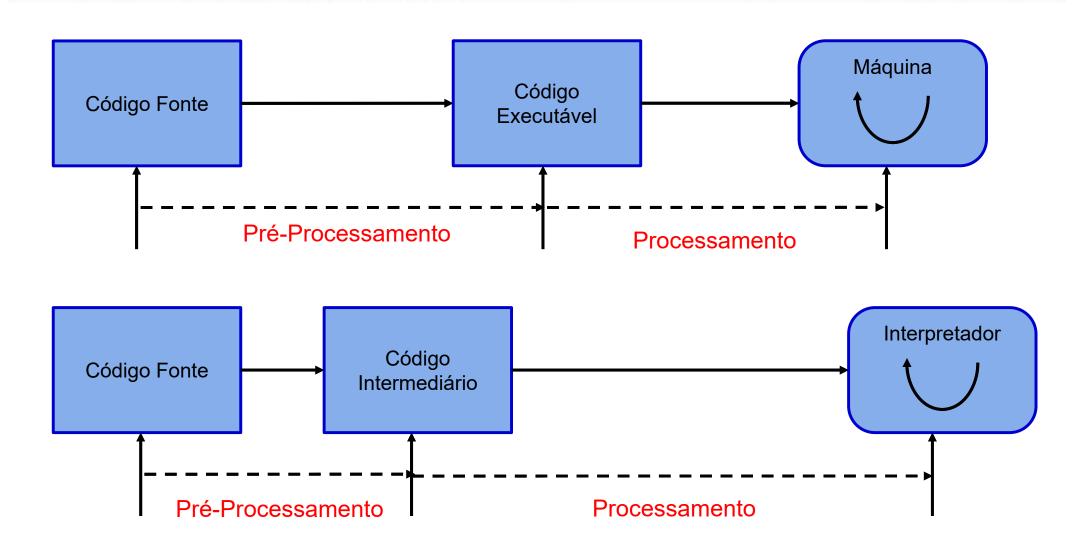
10. Módulo de Saída do Código Executável

- Combina
 - ➤ Instruções de máquinas codificadas
 - > Tabelas de constantes
 - > Tabelas de relocação
 - Cabeçalhos iniciais e finais
- A fim de formar o arquivo fonte com o código executável

Estrutura Compilador X Interpretador



Estrutura Compilador X Interpretador



Estrutura Compilador X Interpretador

Na compilação:

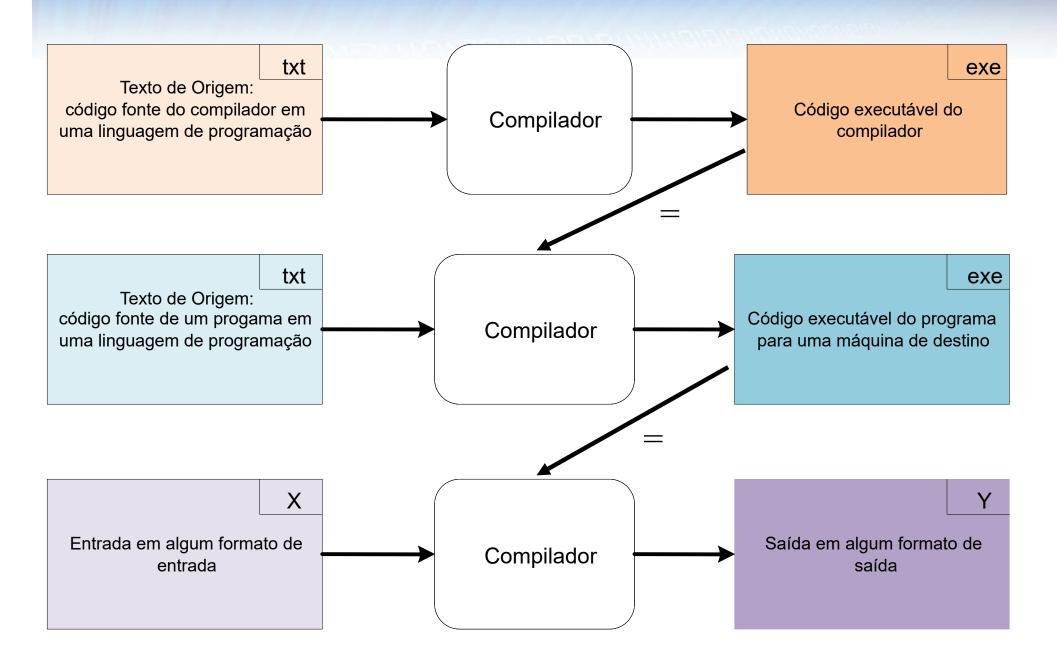
- O tempo de análise e compilação de programas é considerável
- A forma intermediária resultante, código binário executável específico da máquina, é de baixo nível
- A execução do programa é relativamente rápida

Na interpretação:

- O tempo de análise e compilação de programas é de mínimo a moderado
- A forma intermediária resultante, alguma estrutura de dados específica do sistema, é nível alto a médio
- A execução do programa é relativamente lenta

Exemplos de Aplicações

THE STATE OF THE S



Observações

- O conceito de um compilador está associado à ideia de geração de um programa executável
- Entretanto outras aplicações:
 - Implementação de um outro compilador
 - Linguagem C++ e Java
 - Conversão de um arquivo de um formato para outro
 - ➤ ASCII para EBCDIC
 - ➤ GIF para JPEG

Importante

 Na compilação a entrada possui uma propriedade chamada de semântica (significado) que deve ser preservado no processo de compilação

Exemplo:

Se no código fonte ocorre a soma de dois números o programa executável deve somar dois números e não multiplicá-los. Material elaborado por:

Prof. Dr. Augusto Mendes Gomes Jr.

augusto.gomes@animaeducacao.com.br

Prof. Dr. Fernando Kakugawa

fernando.kakugawa@animaeducacao.com.br

