
Projeto de Compiladores

FIR – Faculdade Integrada do Recife

João Ferreira

26 e 27 de fevereiro de 2007

Agenda da Aula

- Revisão
 - Linguagem de Programação
 - Tradutores
 - Compilador
- As Fases de Um Compilador

Linguagem de Programação

- Comunicação entre o programador e o computador
- Notação formal para expressar algoritmos
- Computador
 - Linguagem de baixo nível (bits)
- Humanos
 - Linguagem baseada em instruções de alto nível (comandos)

Tradução Alto/Baixo Nível

Linguagem de Alto Nível
int conta = 0;



00110101
010100

Tradutor

- **Compiladores**

- Performance superior
- Otimização do código
- Baixa portabilidade

- **Interpretador**

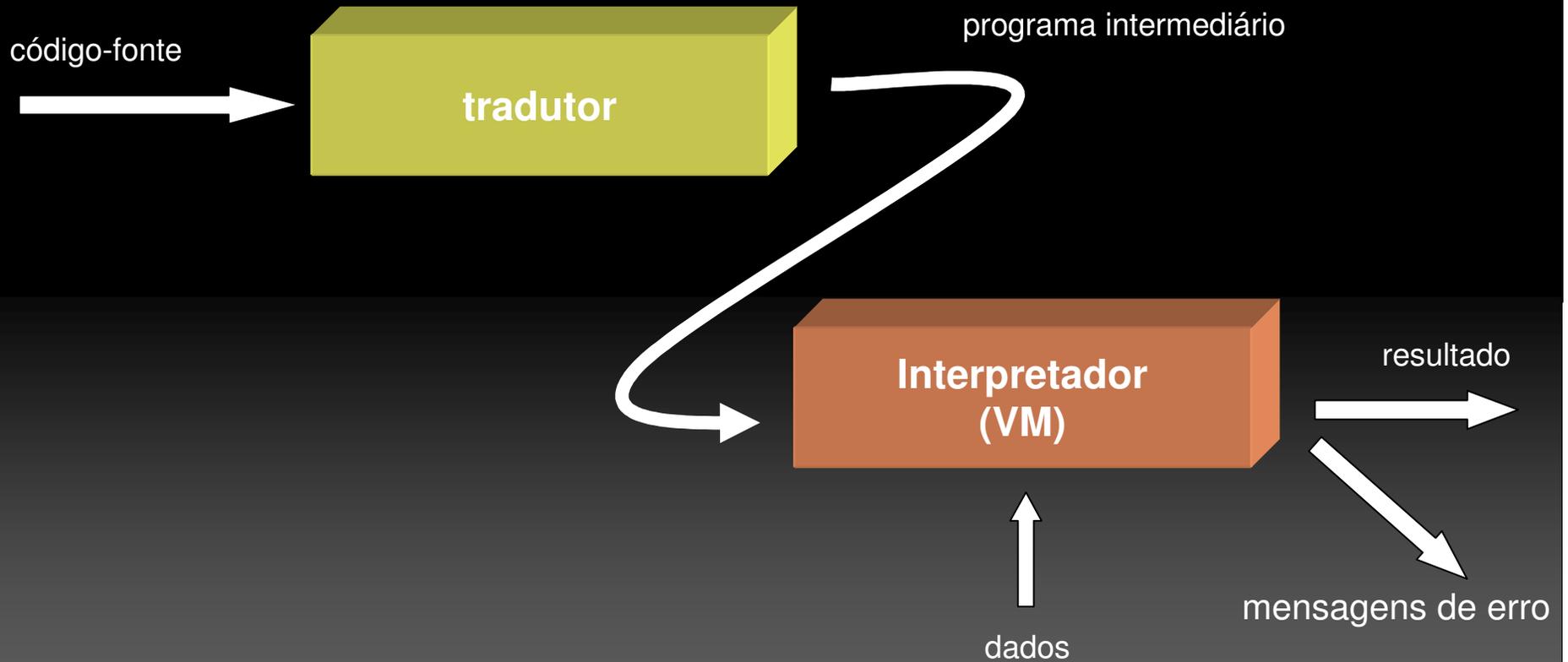
- Não gera código executável
- Geralmente tem implementação mais simples
- Geralmente são menores
- Alta portabilidade

- **JIT – Just in Time Compilation**

Compilador

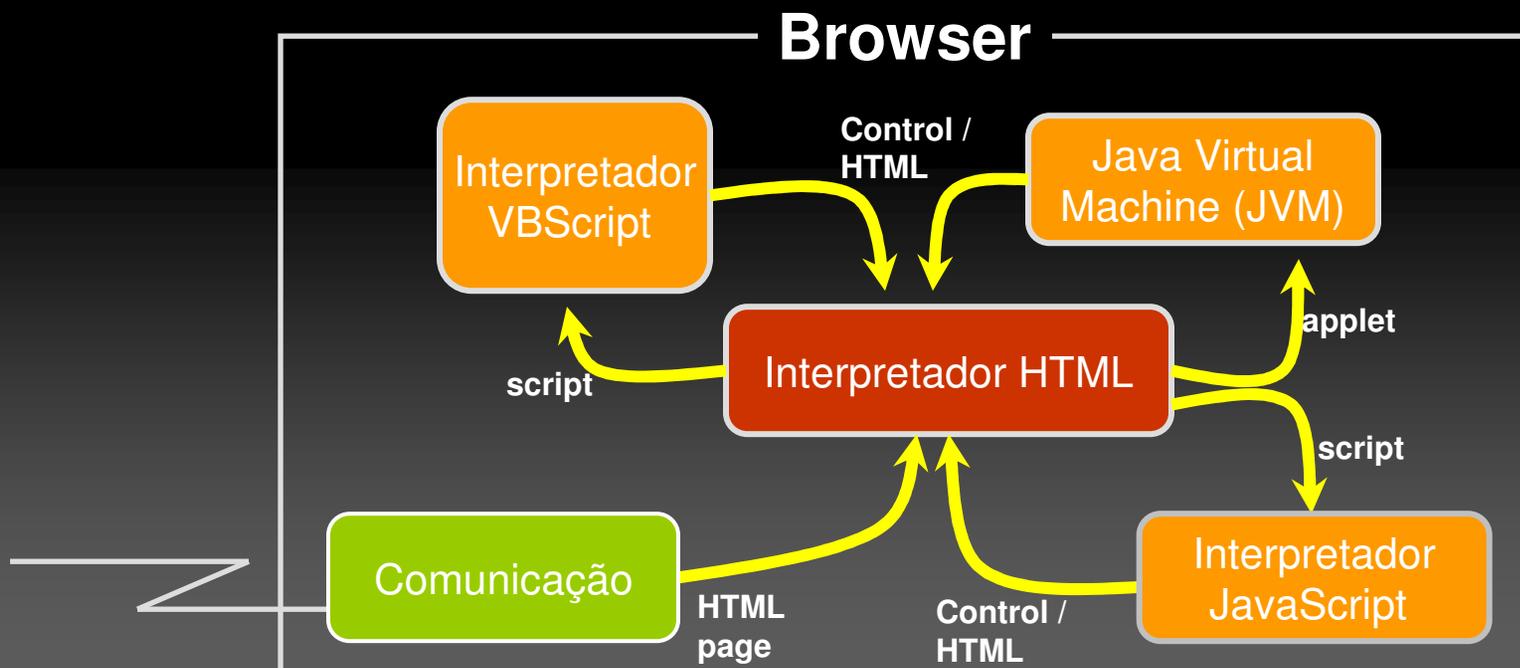


Interpretador

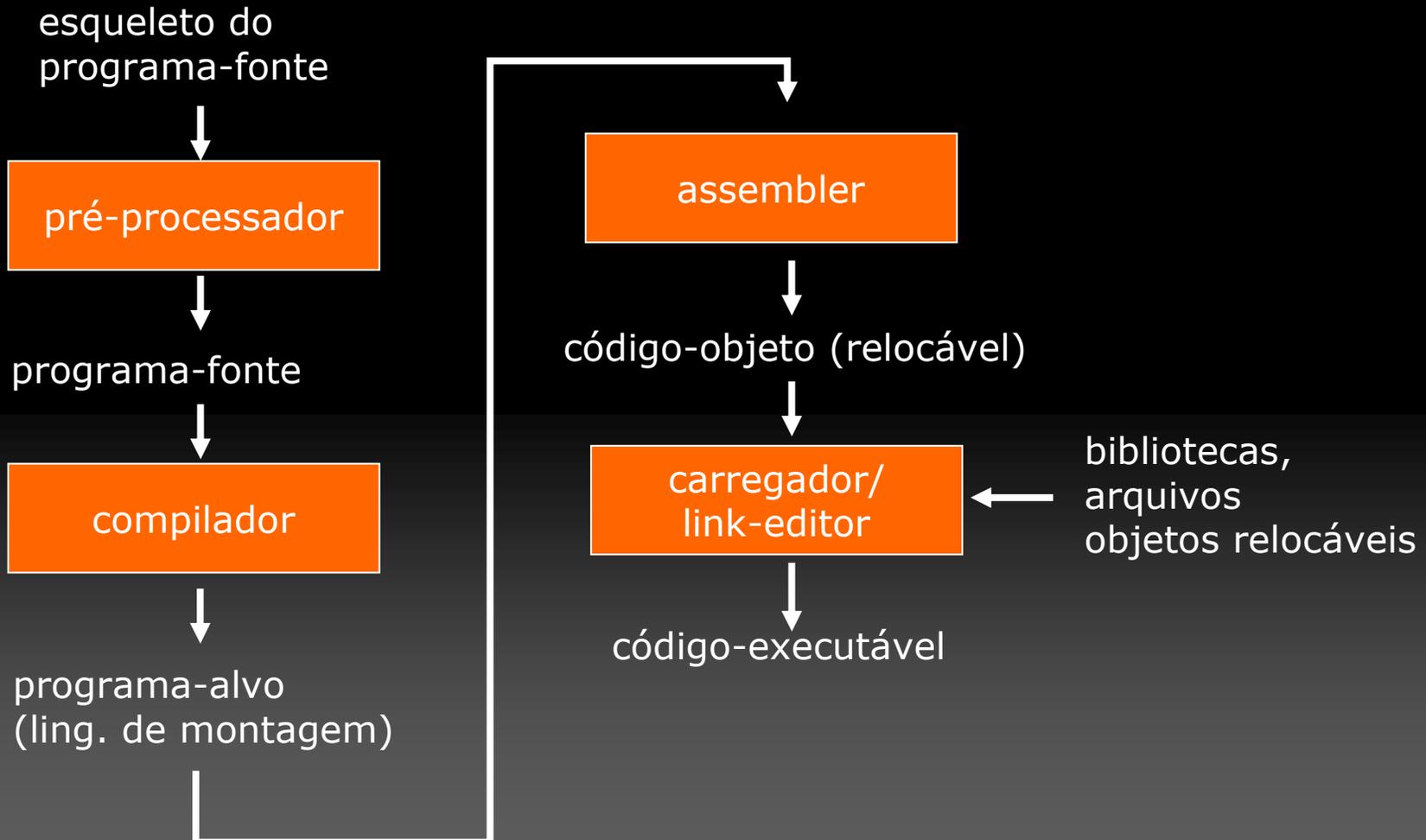


Enquanto isso na Web...

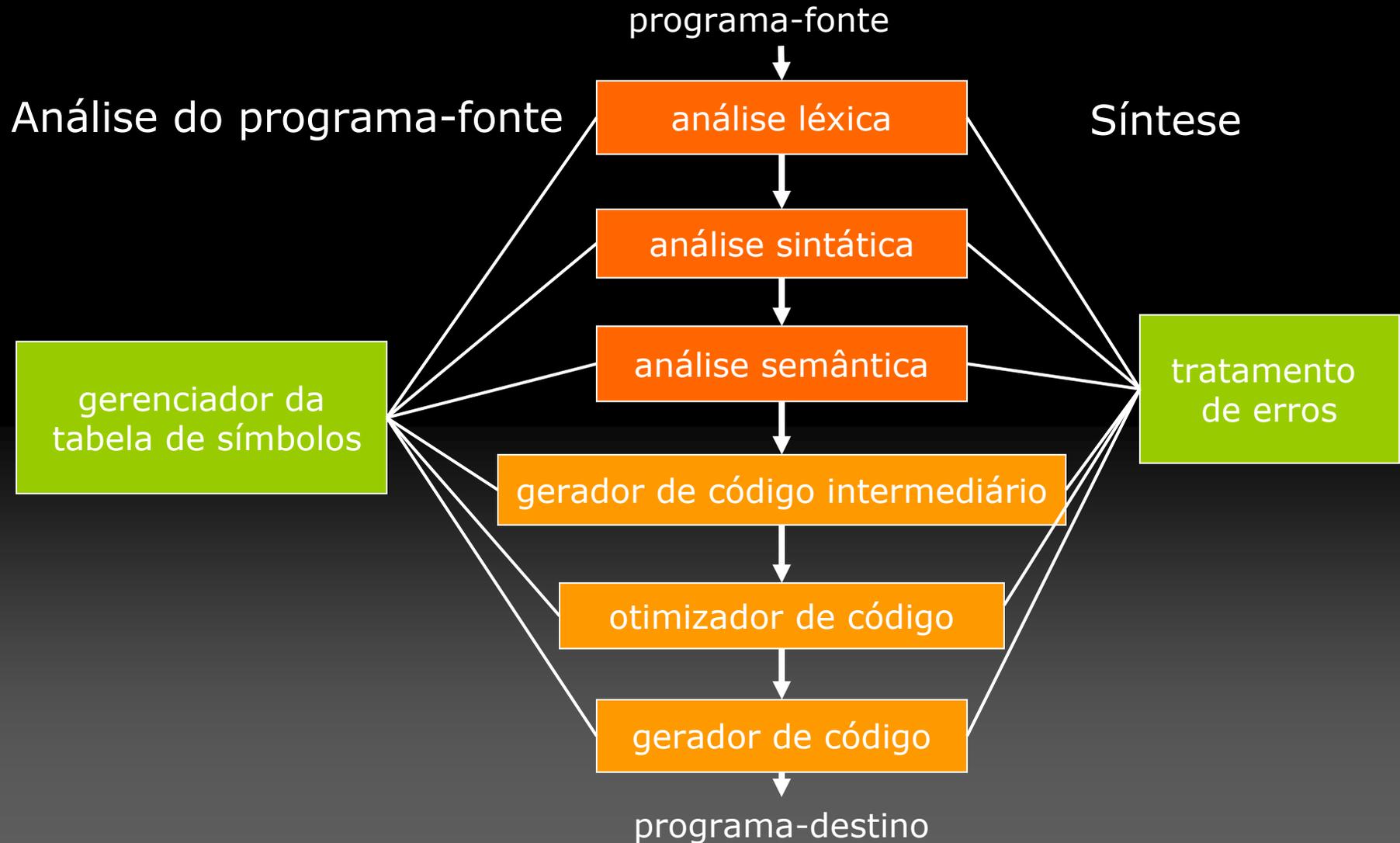
- Várias linguagens são usadas para adicionar conteúdo dinâmico
 - Uma boa parte é executada simultaneamente!



Contexto de Um Compilador



As Fases de Um Compilador



Gerenciamento da Tabela de Símbolos

- Informalmente é chamado de “fase”
- Estrutura de dados para armazenamento e recuperação de identificadores
- Informações sobre
 - Alocação de Memória
 - Tipo dos Identificadores
 - Escopo dos Identificadores
 - (Procedimento/Função) Número e Tipo dos Argumentos e Retorno
 - (Procedimento/Função) Forma de Passagem de Parâmetros
- Nem sempre as informações são preenchidas ao mesmo tempo

Gerenciamento da Tabela de Símbolos

$position := initial + rate * 60$

Tabela de Símbolos

	identificador	tipo	
1	position		...
2	initial		...
3	rate		...
...

Detecção e Impressão de Erros

- Informalmente é chamada de “fase”
- Erros podem ser encontrados em qualquer fase do compilador
- O ideal é que mesmo após um erro seja encontrado o compilador prossiga
- Opcionalmente o compilador pode apresentar alternativas para a correção do erro encontrado

Detecção e Impressão de Erros

Eclipse

```
13         Date date) {
14             this.total = total;
15             longestests cannot be resolved or is not a field this.longests = longest;
```

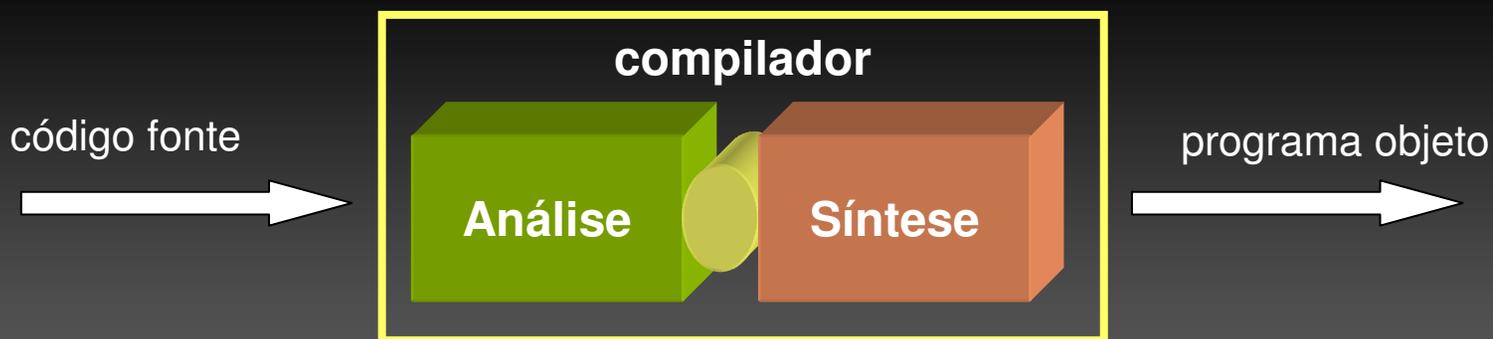
...

```
public class Round {
private Lap longestests;
public Round (Lap total,
Lap longest,
...
```

- Create field 'longests' in type 'Round'
- Change to 'longest'
- Change to 'average'
- Change to 'shortest'
- Change to 'total'
- Rename in file (Ctrl+2, R direct access)

Modelo Análise-Síntese

- A compilação pode ser dividida em duas partes
 - Análise – divide e estrutura o código-fonte criando uma representação intermediária
 - Síntese – monta o código desejado a partir da representação intermediária



Análise

- É uma tarefa relativamente simples
- Divide o programa-fonte em suas partes constituintes
- Cria uma representação intermediária do programa-fonte
- Inclui possíveis mecanismos de pré-processamento

Análise

- Outras ferramentas utilizam técnicas de análise:
 - Editores de estrutura
 - Verificadores de sintaxe
 - Formataadores para impressão
- Fases
 1. Léxica
 2. Hierárquica
 3. Semântica

Análise Léxica (Scanning)

- Caracteres são lidos da esquerda para direita e agrupados em *tokens* (seqüência de caracteres que possui um significado).
 - for
 - while
 - if
- Espaços em branco são eliminados.

Análise Léxica (Exemplo)

position := initial + rate * 60



- **Identificadores**
 - position
 - initial
 - rate
- **Operador de atribuição**
 - :=
- **Operadores**
 - +
 - *
- **Número**
 - 60

	identificador	tipo	
id ₁	position		...
id ₂	initial		...
id ₃	rate		...
...

Análise Sintática (Parsing)

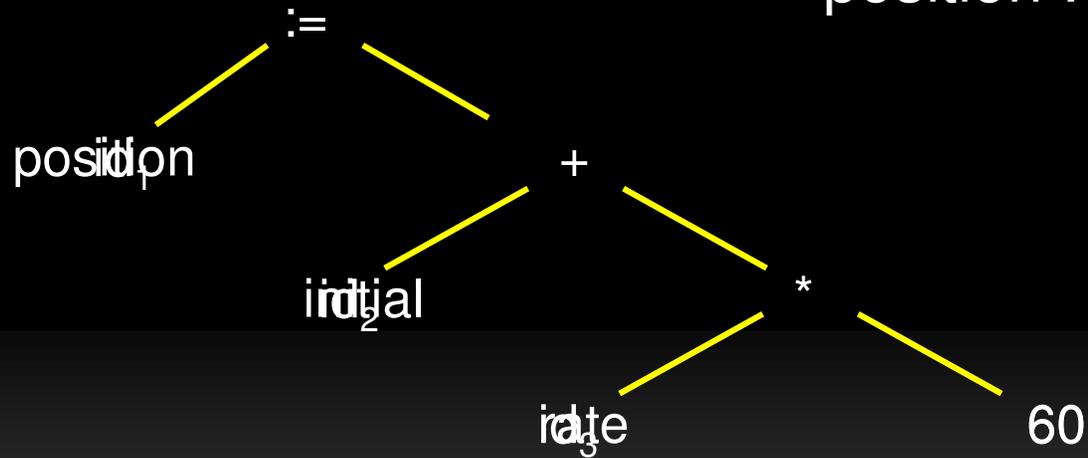
- *Tokens* são agrupados hierarquicamente em “frases gramaticais” que serão utilizadas pelo compilador para sintetizar a saída do programa.
- As operações do código-fonte são reconhecidas e armazenadas em uma estrutura hierárquica chamada “árvore sintática”
 - Cada nó representa uma operação
 - Cada nó-filho representa os argumentos da operação

Análise Sintática (Parsing)

- Regras recursivas expressam a estrutura hierárquica do programa
- Exemplo
 - Um identificador é uma expressão
 - Um número é uma expressão
 - Se $expr_1$ e $expr_2$ são expressões, então também o serão:
 - $expr_1 + expr_2$
 - $expr_1 * expr_2$
 - $(expr_1)$

Árvore Sintática (Exemplo)

position := initial + rate * 60

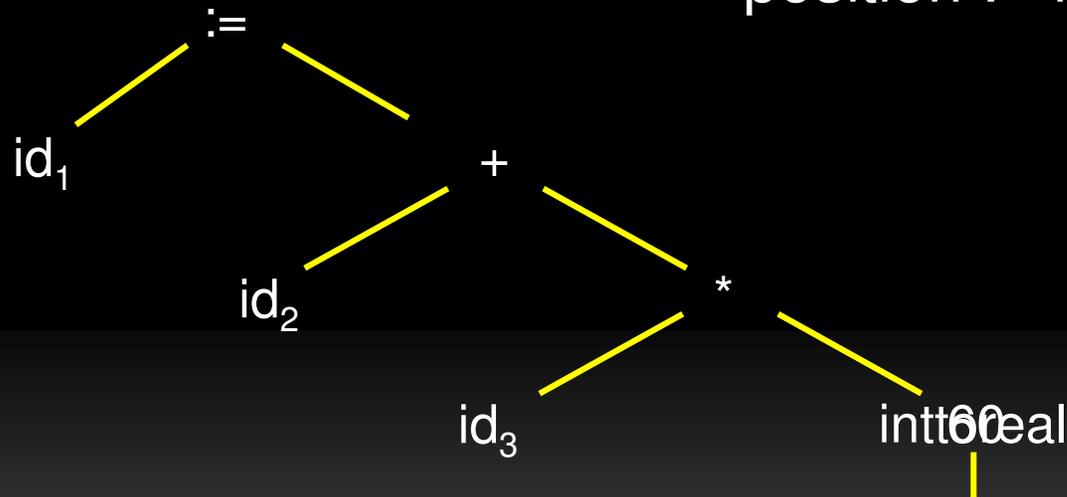


Análise Semântica

- Verificações a fim de assegurar que os componentes do programa estão agrupados corretamente de acordo com a semântica da linguagem
- Procura erros semânticos (de significado) no programa.
 - Exemplo: verificação de tipos
- A expressão
$$x = x + 3.0$$
está sintaticamente correta, mas pode estar semanticamente certa ou errada, dependendo do tipo de x .

Análise Semântica (Exemplo)

position := initial + rate * 60



Síntese

- Constrói o programa alvo a partir da representação intermediária produzida pela análise
- Utiliza a maior parte das técnicas especializadas
- É uma tarefa relativamente complexa

Geração de Código Intermediário

- Idealmente deve ser fácil de produzir e também de traduzir para a linguagem-destino.
- Na prática, está gerando código para uma máquina abstrata.
- **Three-address-code**
 - usa memória como registrador
 - uso extensivo de nomes temporários
 - usa apenas operações simples
 - pode utilizar menos do que 3 endereços

Geração de Código Intermediário (Exemplo)

position := initial + rate * 60

temp1 := inttoreal(60)

temp2 := id3 * temp1

temp3 := id2 + temp2

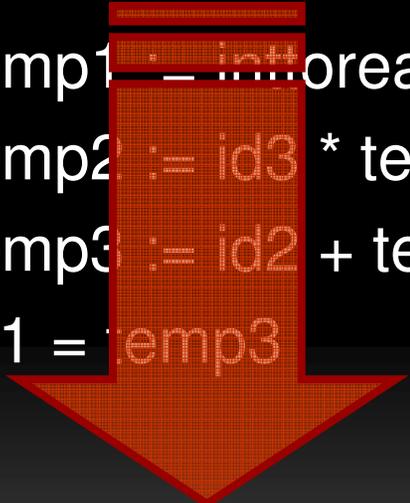
id1 = temp3

Otimização de Código

- Melhorar o código intermediário através de transformações
- Melhorar =
 - tempo de execução
 - uso de memória
 - tamanho do código executável

Otimização de Código (Exemplo)

```
temp1 := inttoreal(60)
temp2 := id3 * temp1
temp3 := id2 + temp2
id1 = temp3
```



```
temp1 := id3 * 60.0
id1 := id2 + temp1
```

```
position := initial + rate * 60
```

Geração de Código

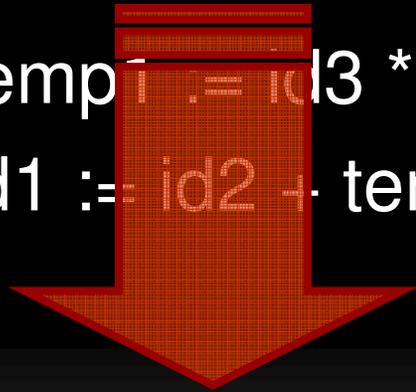
- Última fase
- Responsável por produzir o código-alvo
- Alocação de memória para cada variável usada no programa
- Cada instrução intermediária é traduzida numa seqüência de instruções de máquina

Geração de Código (Exemplo)

position := initial + rate * 60

temp1 := id3 * 60.0

id1 := id2 + temp1



MOV_F id3, R2

MUL_F #60.0, R2

MOV_F id2, R1

ADD_F R2, R1

MOV_F R1, id1

F – Floating-point

– Constant

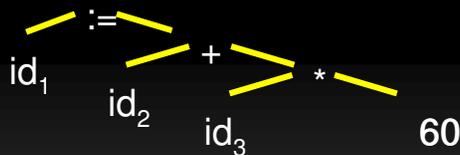
Exemplo Completo

position := initial + rate * 60

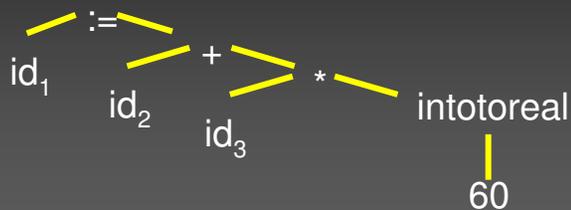
análise léxica

id1 := id2 + id3 * 60

análise sintática



análise semântica



gerador de código intermediário

```
temp1 := inttoreal(60)
temp2 := id3 * temp1
temp3 := id2 + temp2
id1 := temp3
```

otimizador de código

```
temp1 := id3 * 60.0
id1 := id2 + temp1
```

gerador de código

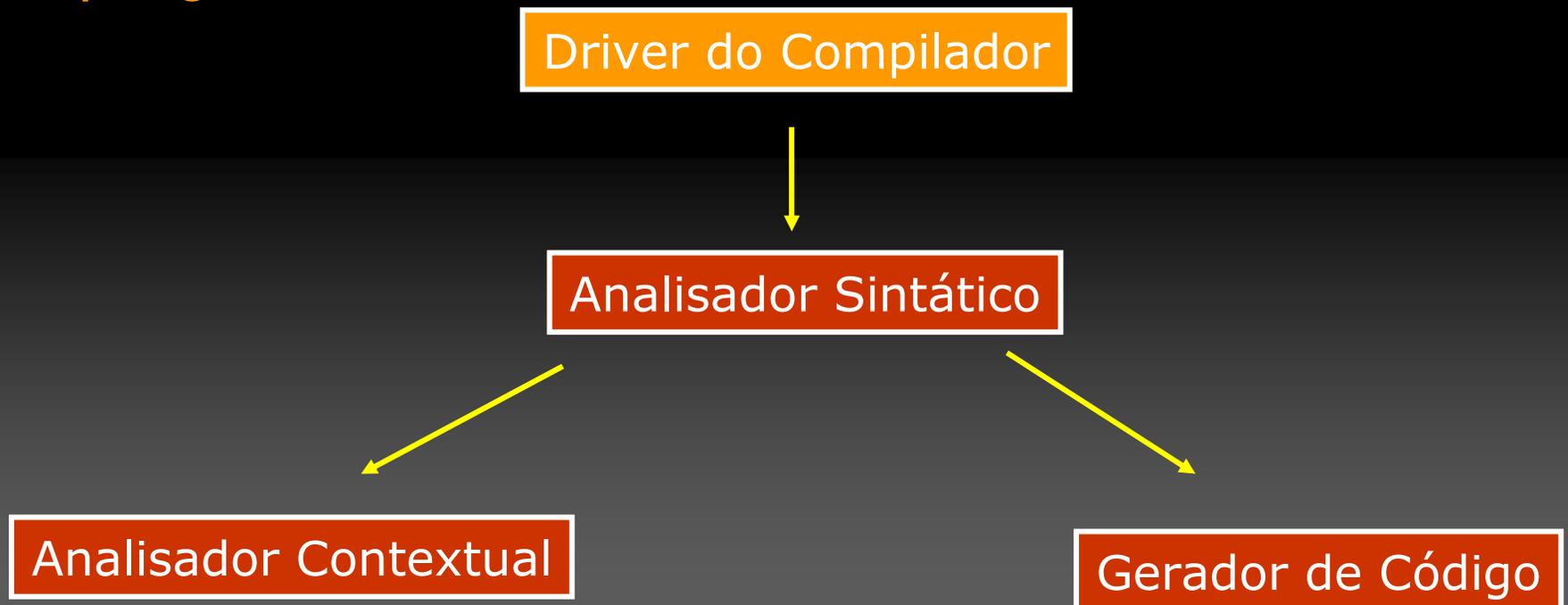
```
MOVF id3, R2
MULF #60.0, R2
MOVF id2, R1
ADDF R2, R1
MOVF R1, id1
```

Agrupamento de Fases

- Passo é a leitura e escrita completa do código-fonte
- Fase \neq Passo
- Interfaces
 - Vanguarda
 - Retaguarda
- Passo
 - Compilação em Passo Único
 - Compilação em Múltiplos Passos

Compilação em Passo Único

- O Analisador Sintático realiza/chama as atividades de Análise Contextual e Geração de Código à medida que lê e reconhece o programa



Compilação em Passo Único

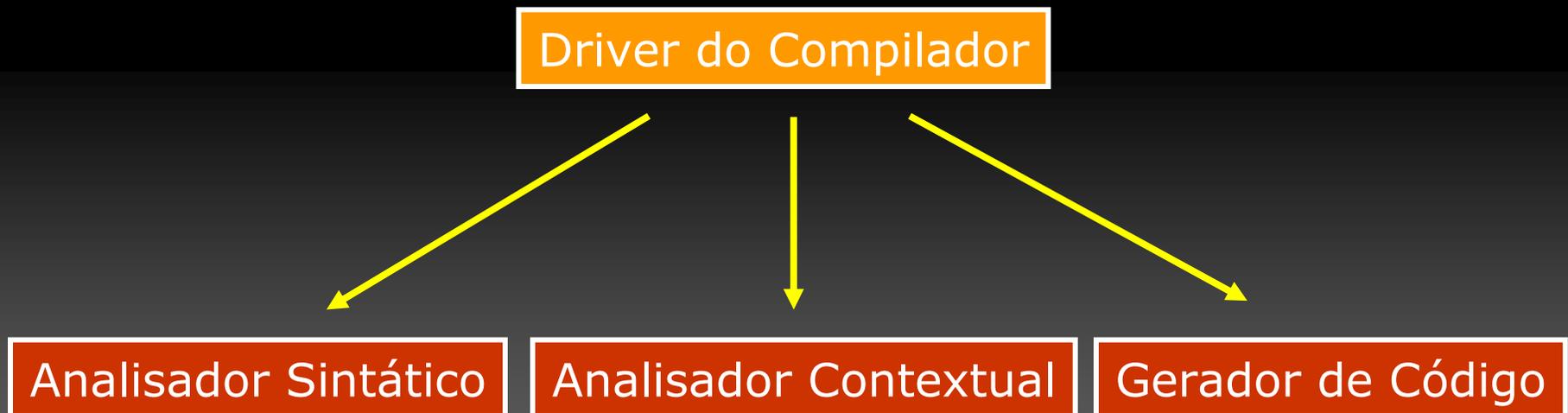
- Pascal foi criada para ser implementada através de um compilado de passo único
 - Todo identificador deve ser declarado antes de ser utilizado!

```
var n:integer;  
procedure inc;  
begin  
  n:=n+1  
end
```

```
procedure inc;  
begin  
  n:=n+1  
end; Variável não declarada!  
var n:integer;
```

Compilação em Múltiplos Passos

- Módulo principal (driver) chama cada um dos passos responsáveis pela análise sintática, análise contextual e geração de código.



Compilação em Múltiplos Passos

- Java permite que identificadores sejam usados antes de serem declarados
 - Exige um compilador com pelo menos 2 passos

```
class Pessoa {  
    String getNome() {  
        return this.nome;  
    }  
  
    void setNome(String pnome) {  
        this.nome = pnome;  
    }  
  
    String nome;  
}
```

Pontos Relevantes no Projeto de Um Compilador

- **Considerações**
 - I/O (*input/output*) consomem tempo
 - ↓Fases = ↑Memória
- **Compilador de um passo tem como vantagem**
 - Velocidade
 - Espaço
- **Compilador de múltiplos passos tem como vantagem**
 - Modularidade
 - Flexibilidade
 - Transformações/otimizações de programas
- **Características da linguagem fonte podem inviabilizar o uso de um passo único**
 - Se permite o uso de uma função antes da sua definição; GOTO.

Pontos Relevantes no Projeto de Um Compilador

	Passo Único	Múltiplos Passos
Velocidade	melhor	pior
Memória	programas maiores	(potencialmente) programas menores
Modularidade	pior	melhor
Flexibilidade	pior	melhor
Otimização "Global"	impossível	possível
Linguagem	Compiladores de passo único não são possíveis para todas as linguagens de programação	

Programas Auxiliares do Processo de Compilação

- **Preprocessador**
 - Processamento de macros
 - Inclusão de arquivos
 - Compilação condicional
 - Extensão de linguagens
- **Montador (*assembler*)**
 - Abstração da arquitetura da máquina-destino. É na realidade um tradutor/compilador simples, de dois passos, que gera código relocável.
- **Carregador (*loader*) e linkeditores (*linker*)**
 - Ajustam o código relocável, resolvem referências externas.

Resumo

- Linguagem de Programação
- Tradutor
- Fases
 - Análise Léxica
 - Análise Sintática
 - Análise Semântica
 - Geração de Código Intermediário
 - Otimização de Código
 - Geração de Código
- Agrupamento de Fases
- Pontos Relevantes no Projeto de Um Compilador
- Programas Auxiliares

Pra Finalizar...

- Onde encontro material para estudar?
 - Livro “UFRGS” (Capítulo 1)
 - Livro do “dragão” (Capítulos 1 e 2)
 - WEB!

Só mais uma coisa...

- **Tarefa de Casa**

1. Fazer um resumo sobre os principais tipos de linguagem de programação quanto a geração (1^a, 2^a, 3^a, 4^a, 5^a, ...) citando características e exemplos
2. Fazer um resumo sobre os principais paradigmas de programação (Imperativo, Orientado a Objetos, Lógico e Funcional) citando características e exemplos

- **Entrega na próxima aula**

Até a próxima semana!