

Introdução à Compilação

Prof. Leandro Magno

Slides adaptados a partir do material cedido pelos professores Heloise Manica Paris Teixeira, Yandre M. G. e Costa e Profa. Valéria D. Feltrim (DIN – UEM)

Tipos de Tradutores

TRADUTORES

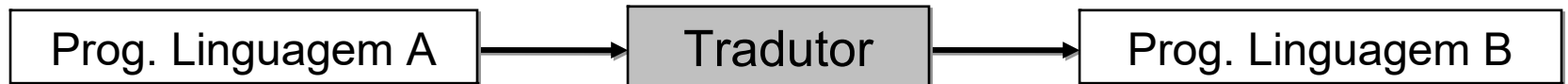
INTERPRETADORES

COMPILADORES

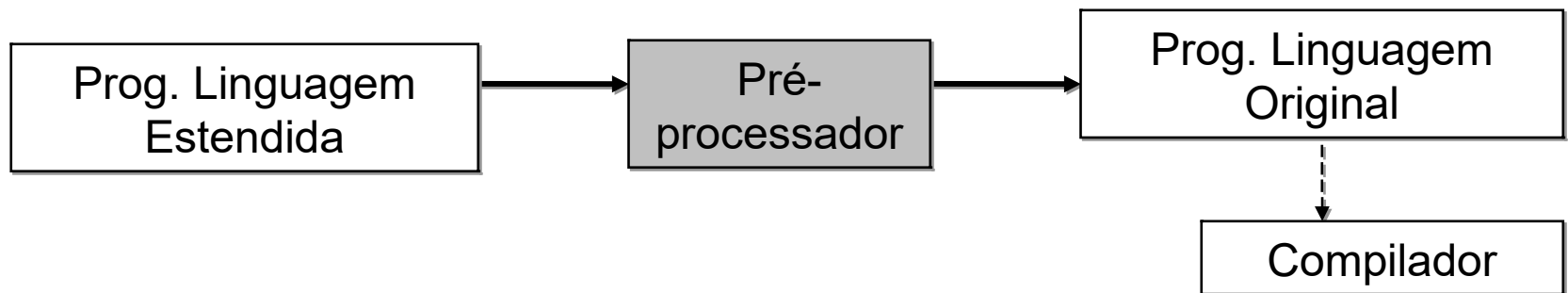
PRÉ-PROCESSADOR

MONTADORES

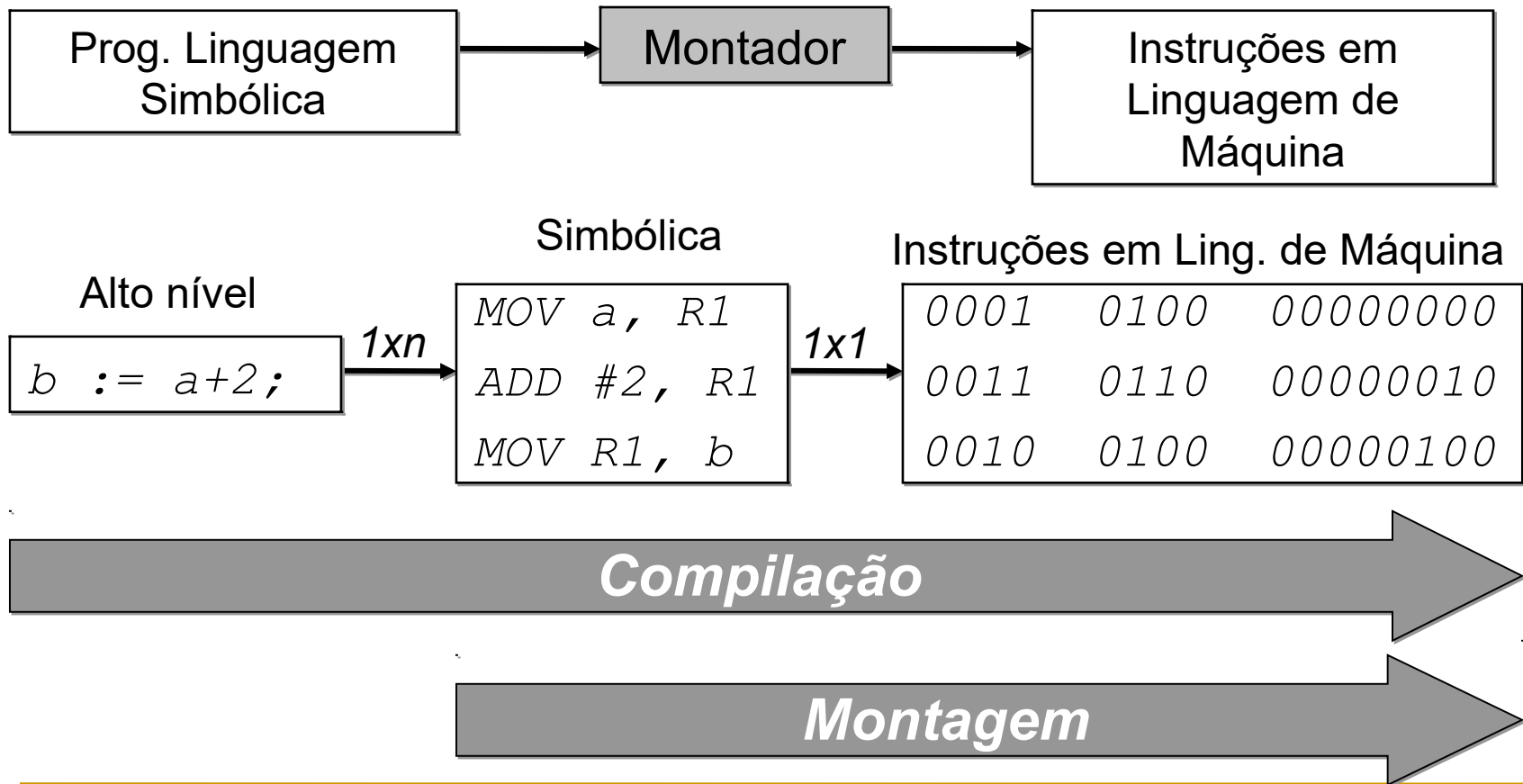
- ❑ **Tradutor**: programa que transforma um programa fonte escrito numa linguagem em um programa equivalente escrito em uma linguagem diferente;



- ❑ **Pré-processador**: programa que transforma um programa escrito em uma linguagem estendida em um programa equivalente escrito em linguagem original;

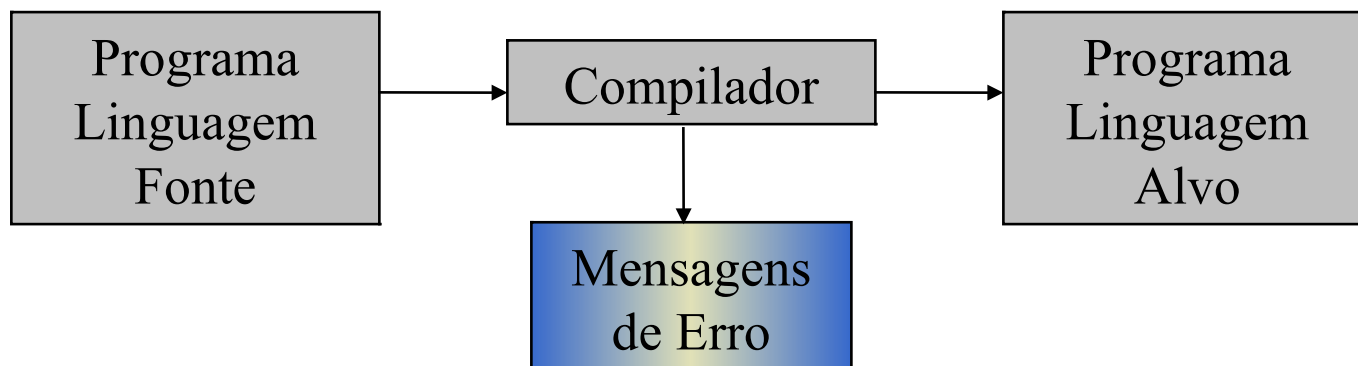


- ❑ **Montador**: tradutor que transforma um programa escrito em uma **linguagem simbólica** (de baixo nível) em instruções equivalentes em **linguagem de máquina**;



❑ Compilador

- é um programa que traduz o código fonte escrito em uma linguagem de mais alto nível para outra linguagem de mais baixo nível;
- a linguagem original é chamada de linguagem fonte, e a linguagem final é chamada de linguagem destino ou alvo;



■ Interpretador:

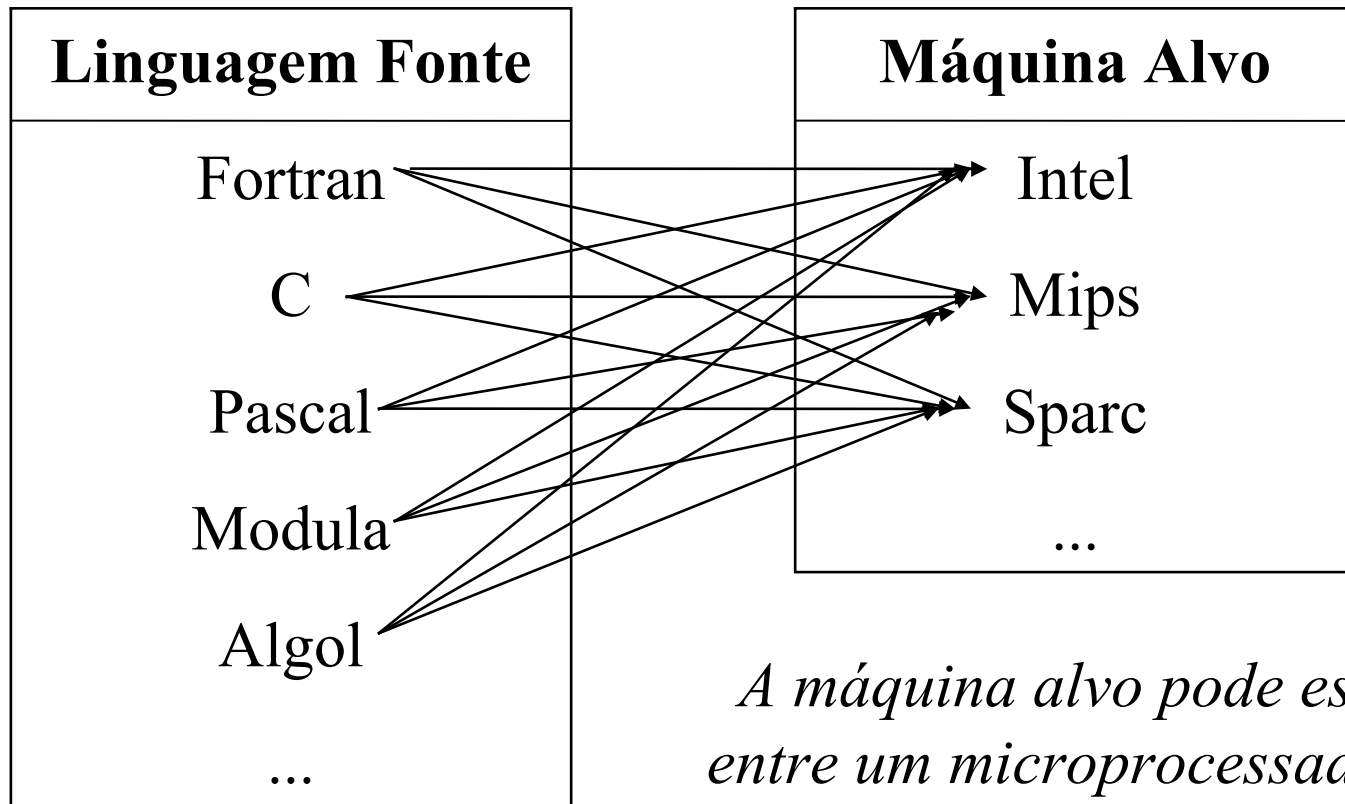
- tradutor que funciona em tempo de execução.
- Estes programas traduzem programas codificados em linguagem de alto nível para um código intermediário e o coloca em execução.
- executam instrução por instrução do código-fonte



Interpretadores vs. compiladores

- Qual a diferença entre compilação e interpretação?
- Interpretadores
 - Menores que os compiladores
 - Mais adaptáveis a ambientes computacionais diversos
 - Tempo de execução maior
 - Ex. Javascript, Python, Perl
- Compiladores
 - Compila-se uma única vez, executando-se quantas vezes se queira
 - Tempo de execução menor
 - Ex. C, Pascal, Delph, etc...
- Compiladores híbridos (Java)
 - Compila-se para um código intermediário/virtual, que, por sua vez, é interpretado por uma máquina virtual

Variedade de compiladores



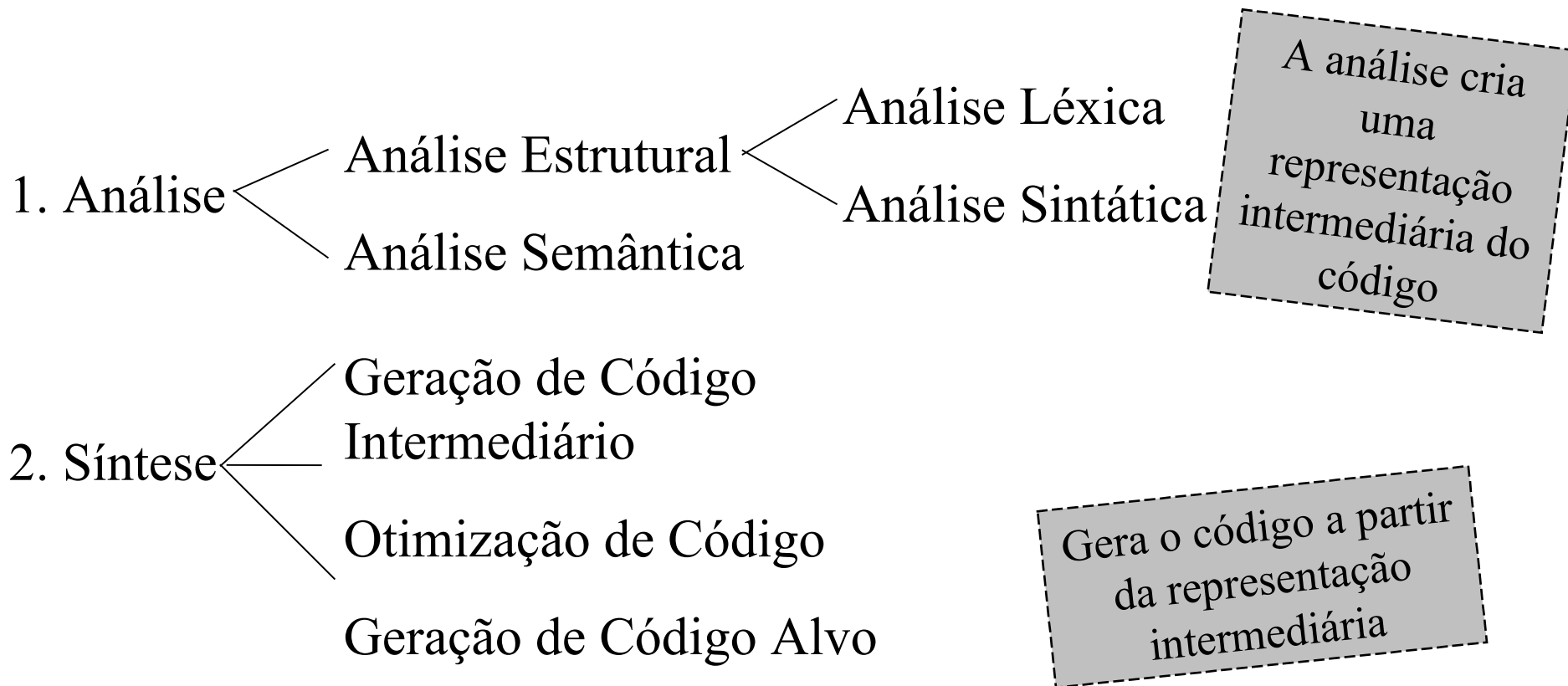
A máquina alvo pode estar entre um microprocessador e um supercomputador

Motivos para desenvolver um compilador?

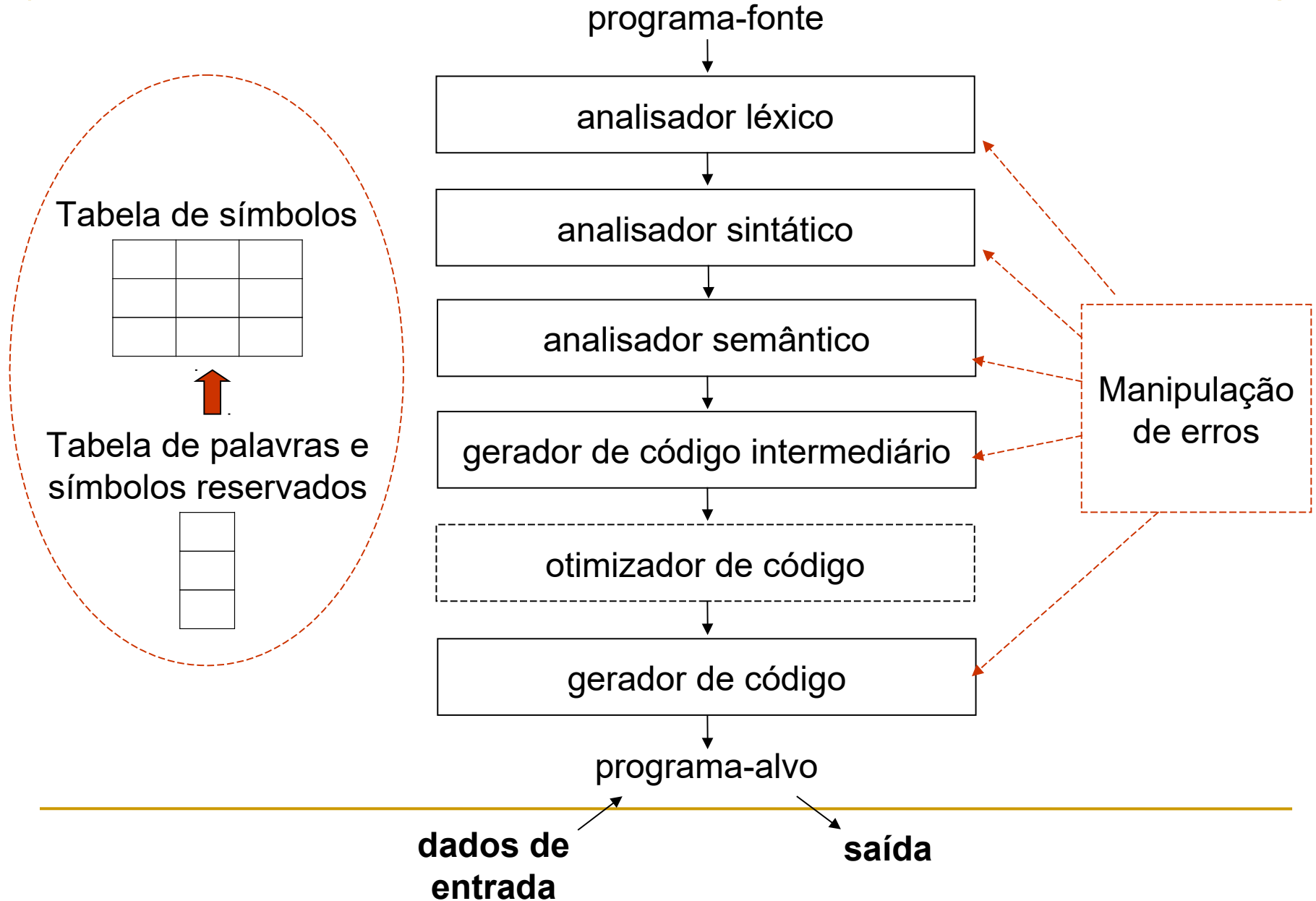
- Em que situações é necessário construir um novo compilador?
 - ❑ Criação de uma nova Linguagem
 - ❑ Extensão de uma linguagem existente
 - ❑ Surgimento de uma nova máquina
 - ❑ Desempenho do compilador existente

Estrutura Geral de um Compilador

(Modelo de compilação de Análise e Síntese)



Estrutura geral de um compilador



Fases da compilação

- Lexical: palavras (*tokens*) do programa
 - i, while, =, [, (, <, int
 - Erro: j@
- Sintática: combinação de tokens que formam o programa
 - comando_while → while (expressão) comandos
 - Erro: while (expressão comandos
- Semântica e contextual: adequação do uso
 - Tipos semelhantes em comandos (atribuição, por exemplo),
 - uso de identificadores declarados
 - Erros: i="1"
- Geração de código: especificidades da máquina-alvo e sua linguagem
 - Alocação de memória, uso de registradores
 - Erro: a[1000000000]

Estruturas da compilação

■ Tabela de Símbolos

- É uma estrutura de dados com algoritmos apropriados para a manipulação de seus dados (listas, árvores, arranjos, ...);
- A estrutura de dados que manipula esta tabela deve permitir rápido armazenamento ou recuperação dos dados.
- Guarda informações sobre os identificadores:
 - Nome
 - Endereço
 - Tipo

Estruturas da compilação

- Como saber durante a compilação de um programa o tipo e o valor dos identificadores, escopo das variáveis, número e tipo dos parâmetros de um procedimento, etc.?
 - Tabela de símbolos

Identificador	Classe	Tipo	Valor	...
i	var	integer	1	...
fat	proc	-	-	...
...				

Estruturas da compilação

- Como diferenciar palavras e símbolos reservados (while, int, :=) de identificadores definidos pelo usuário?
 - Tabela de palavras e símbolos reservados

int
while
:=
...

Analizador léxico

- Identifica no arquivo fonte os símbolos pertencentes à linguagem;
- Reconhecimento e classificação dos tokens
 - Expressões regulares, autômatos

$x := x + y * 2$



$\langle x, id_1 \rangle \langle :=, := \rangle \langle x, id_1 \rangle \langle +, op \rangle \langle y, id_2 \rangle \langle *, op \rangle \langle 2, num \rangle$

Analizador sintático

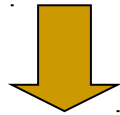
- Verificação da formação do programa
 - Com base em uma **gramática livre de contexto**
 - Exemplo: regras abaixo definem o comando **WHILE (Pascal)**

```
comando      → comandoWhile
              | comandoIf
              | comandoAtrib,
              | ...
comandoWhile → WHILE expr_bool DO comando;
expr_bool   → expr_arit < expr_arit
              | expr_arit > expr_arit
              | ...
expr_arit    → expr_arit * termo
              | termo
              | ...
termo        → expr_arit
              | NÚMERO
              | IDENTIFICADOR
```

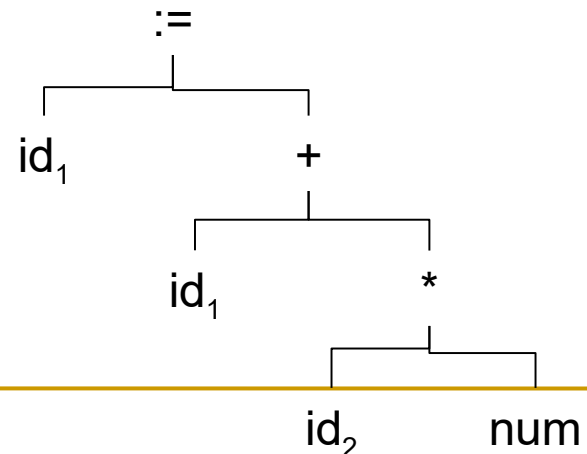
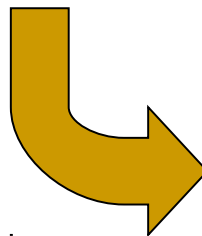
Analizador sintático

- Verificação da formação do programa
 - Com base em uma **gramática livre de contexto**
 - Representação explícita ou não da árvore de derivação

$\langle x, id_1 \rangle \langle :=, := \rangle \langle x, id_1 \rangle \langle +, op \rangle \langle y, id_2 \rangle \langle *, op \rangle \langle 2, num \rangle$



comando_atribuição $\rightarrow id_1 := id_1 op id_2 op num$



Analizador semântico

- Verificação do uso adequado

$id_1 := id_1 \text{ op } id_2 \text{ op num}$



$(id_1)_{int} := (id_1 \text{ op } id_2 \text{ op num})_{int}$

busca_tabela_símbolos(id_1)=TRUE

busca_tabela_símbolos(id_2)=TRUE

Analizador semântico

■ Exemplos de verificações semânticas:

□ Compatibilidade de tipos

```
... var A: boolean; B: real;  
... A:=B+0,5;
```

□ Duplicidade de identificadores:

```
Var A, A, B: integer;
```

□ Compatibilidade entre parâmetros formal e atual:

```
procedure X (a, b: integer);  
  begin  
    ...  
  end;  
  
  ...  
  X(a, b, c);
```

Gerador de código intermediário

- Gera um conjunto de instruções, equivalentes ao programa fonte, para uma máquina hipotética.
 - Ex.: $A := (B+C) * (D+E)$
 - Gera-se quádruplas:
 - $(+, B, C, T1)$
 - $(+, D, E, T2)$
 - $(*, T1, T2, A)$
- A maior diferença entre o código intermediário e o código objeto é que o **intermediário não especifica detalhes de baixo nível** de implementação, tais como endereços de memória e registradores, entre outros.

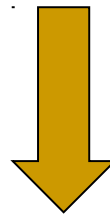
Gerador de código intermediário

- Esta representação intermediária tem as seguintes vantagens:
 - Possibilita a otimização do código intermediário, a fim de obter código objeto final mais eficiente;
 - Resolve, de maneira gradual, problemas da passagem do código fonte para objeto

Gerador de código intermediário

- Geração de código intermediário/preliminar

$id_1 := id_1 \text{ op } id_2 \text{ op num}$



*Variáveis
temporárias geradas
pelo compilador*

$temp1 := id_2 * 2$
 $temp2 := id_1 + temp1$
 $id_1 := temp2$

Código de três endereços
(tipo de código no qual
cada instrução deve
ter, no máximo, três
operandos)

Otimizador de código Intermediário

- Função:
 - melhorar o código intermediário de forma que ocupe menos espaço e/ou “execute” mais rápido.
- Exemplo

temp1 := id₂ * 2
temp2 := id₁ + temp1
id₁ := temp2

*temp2 é usada apenas
uma vez → atribuição
de valor a id₁*



temp1 := id₂ * 2
id₁ := id₁ + temp1

Gerador de código Objeto

- Sua principal função é gerar o código equivalente ao programa fonte para uma máquina real, a partir do código intermediário otimizado.
- Geração do código para a máquina-alvo

temp1 := id₂ * 2
id₁ := id₁ + temp1



MOV id₂ R1
MULT 2 R1
MOV id₁ R2
ADD R1 R2
MOV R2 id₁

Tokens e seus lexemas

*Árvore sintática
(implícita ou explícita)*

*Tabela de
símbolos única*

position	...
initial	...
rate	...

TABELA DE SÍMBOLOS

position = initial + rate * 60

Analizador Léxico

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

Analizador Sintático

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

Analizador Semântico

$\langle id, 1 \rangle = \langle id, 2 \rangle + \langle id, 3 \rangle * \text{inttofloat}(60)$

Gerador de Código Intermediário

```
t1 = inttofloat(60)
t2 = id3 * t1
t3 = id2 + t2
id1 = t3
```

Otimizador de Código

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

Gerador de Código

```
LDF R2, id3
MULF R2, R2, #60.0
LDF R1, id2
ADDF R1, R1, R2
STF id1, R1
```

Passagens

- Passagem: leitura de um arquivo de entrada e escrita de um arquivo de saída
- Em relação a **passos de compilação**, como são classificados os compiladores?
 - Compiladores com várias passagens
 - Compilador de uma única passagem

Passagens

■ Compiladores com várias passagens (n-passos)



■ Vantagens

- ❑ Menor utilização da memória do computador, já que cada passo exerce apenas uma parte das funções de todo o compilador.
- ❑ Maior possibilidade de se efetuar otimizações
- ❑ Os projetos e implementações das várias partes do compilador são mais independentes.

■ Desvantagens

- ❑ Maior volume de entrada/saída (tipicamente acesso a disco ou à rede)
- ❑ Em geral há aumento do tempo de compilação.
- ❑ Aumento do projeto total, com necessidade de introdução das linguagens intermediárias.

Passagens

- Compilador de uma única passagem
 - O programa alvo ou objeto já é o produto final do compilador, ou seja, o programa em linguagem de máquina desejado.
 - código-fonte → código-alvo
 - Todo processo de compilação em memória: o código-alvo é gerado enquanto o código-fonte é lido.
 - Possíveis problemas:
 - Falta de memória

Exercícios

- Em que situações é necessário construir um novo compilador ?
- Qual a diferença entre compilação e interpretação?
- Porque programas compilados em geral apresentam maior desempenho?
- Em relação a passos de compilação, como são classificados os compiladores?
- Defina token.
- Qual(is) a(s) principais função(ões) do analisador léxico, sintático e semântico?
- Considere a linguagem de programação Pascal e dê pelo menos um exemplo para cada tipo de erro: léxico, sintático e semântico.
- Explique as etapas que constituem o processo de compilação e seu inter-relacionamento.