# Linguagens de Programação Aula 3

Prof. Bonfim Amaro Junior bonfimamaro@ufc.br

### Na aula passada...

- ☐ Classificação das LPs (nível, geração e paradigma)
- □ Paradigmas
  - Imperativo, OO, funcional, lógico e concorrente

### Na aula de hoje...

- □ O processo de compilação
  - > O que é, para que serve e estrutura geral

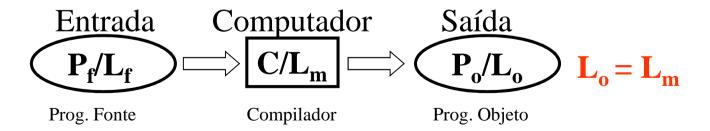
☐ Formas de descrever uma LP

#### **Roteiro**

- ☐ Visão geral
- □ Compilação → análise
  - 1. Léxica
  - 2. Sintática
  - 3. Semântica
- □ Compilação → síntese
  - 1. Geração de código intermediário
  - 2. Otimização de código
  - 3. Geração do código objeto (linguagem máquina)
- ☐ Formas de descrever uma LP

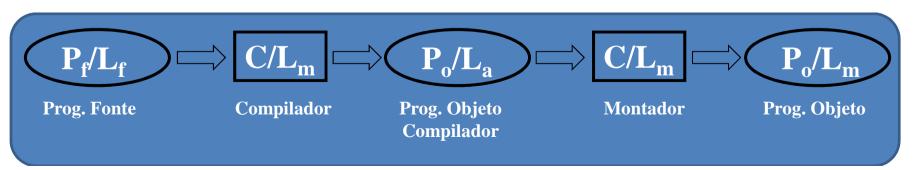
#### Processo de compilação

Um Compilador C é um programa que tem a finalidade de traduzir ou converter um programa P<sub>f</sub> (fonte) escrito numa linguagem L<sub>f</sub> – linguagem fonte - para um programa P<sub>o</sub> (objeto) escrito numa outra linguagem L<sub>o</sub> - linguagem objeto; P<sub>o</sub> é o resultado da tradução. L<sub>m</sub> , a linguagem na qual o compilador é escrito, é em geral, a linguagem de máquina do computador onde ele é processado. Na maioria das vezes, C não é programado em L<sub>m</sub>, sendo convertido para ela por meio de uma compilação.

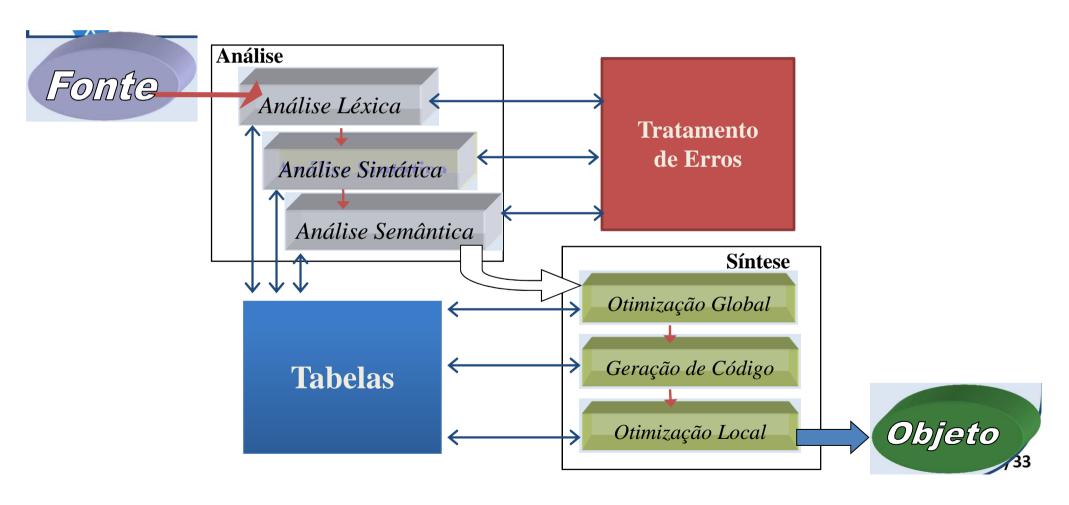


#### Processo de compilação

□ Em geral, L<sub>f</sub> é uma linguagem de alto nível como ALGOL, COBOL, PASCAL, etc. L<sub>o</sub> não é necessariamente uma linguagem de máquina. Por exemplo, L<sub>o</sub> pode ser uma Linguagem de Montagem ("Assembler") L<sub>a</sub>. Nesse caso, é necessário ter-se mais uma fase de tradução de L<sub>a</sub> para a linguagem de máquina L<sub>m</sub> do computador a ser utilizado para processar o programa objeto.



#### Compilador: Arquitetura básica



Linguagens de Programação

#### □ Fases da transformação

```
int gcd(int a, int b)
{
  while (a != b) {
    if (a > b) a -= b;
    else b -= a;
  }
  return a;
}
```

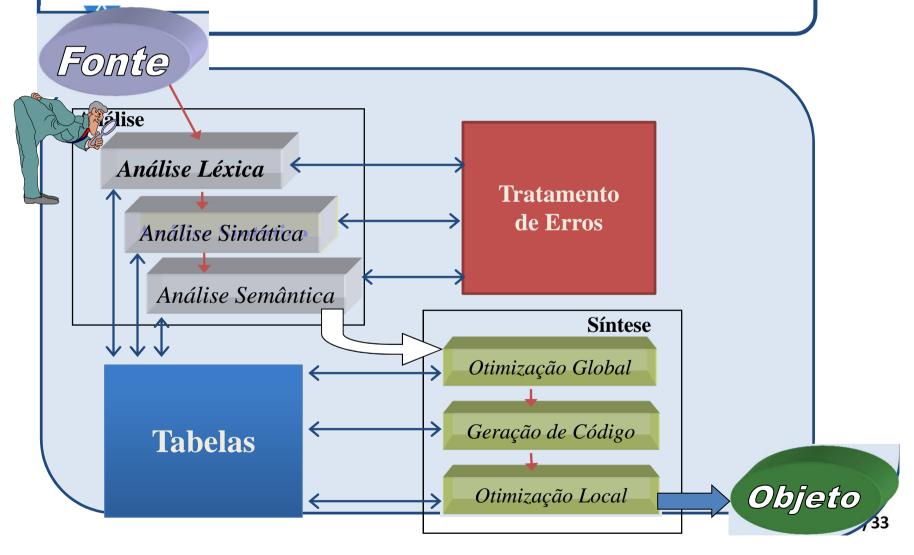
□ Fases da transformação: o compilador vê o código fonte como uma sequência de caracteres

int gcd(int a, int b)

```
while (a != b) {
   if (a > b) a -= b;
   else b -= a;
}
return a;
}

i n t sp g c d ( i n t sp a , sp i
n t sp b ) nl { nl sp sp w h i l e sp
( a sp ! = sp b ) sp { nl sp sp sp sp i
f sp ( a sp > sp b ) sp a sp - = sp b
; nl sp sp sp sp sp e l s e sp b sp - = sp
a ; nl sp sp } nl sp sp r e t u r n sp
a ; nl } nl
```

#### **Compilador: Arquitetura básica**

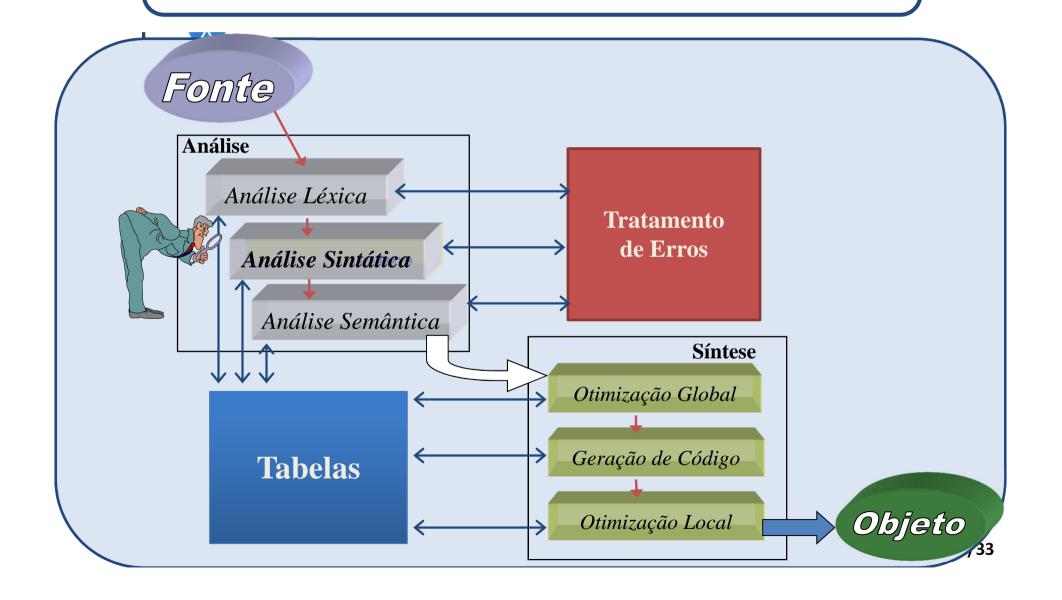


Linguagens de Programação

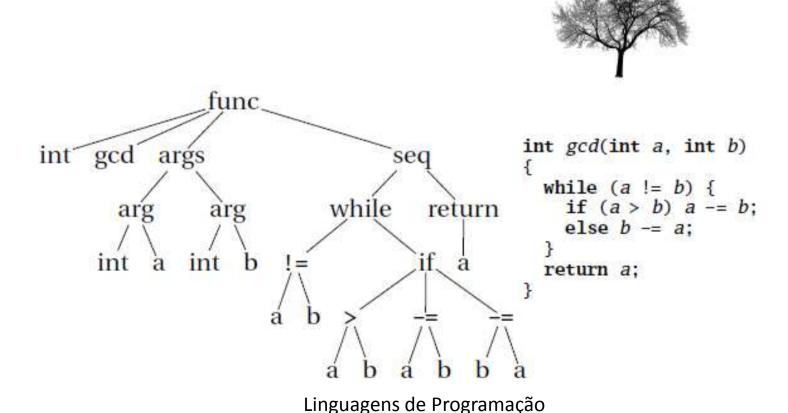
☐ A análise léxica fornece *tokens*: uma cadeia de *tokens* sem espaços e comentários

```
int gcd(int a, int b)
                                  Pal.
                                        Const.
                      ID
 while (a != b) {
   if (a > b) a -= b;
                               Reservadas
   else b -= a;
                                           Símbolos
                        Símbolos
 return a;
                                           Compostos
                         Simples
                                        while
int
              int
     gcd
                         int
                  a
                                                  a
                                                else
```

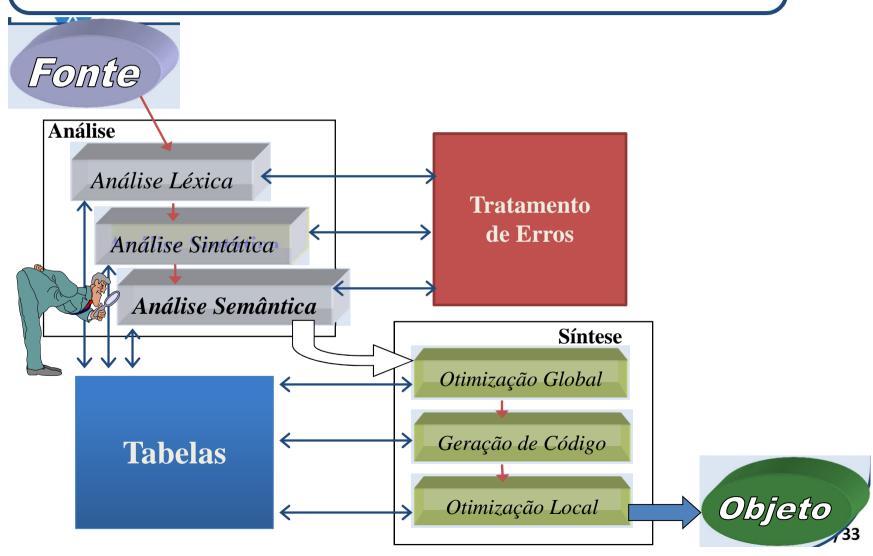
#### Compilador: Arquitetura básica



☐ A análise sintática fornece uma árvore abstrata construída a partir das regras da gramática

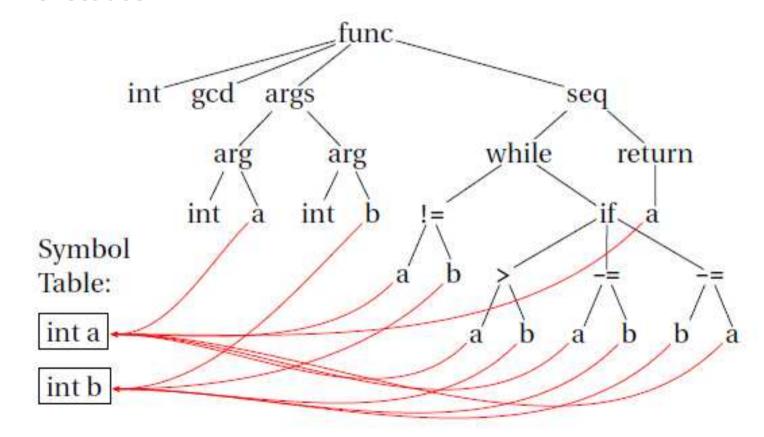


#### Compilador: Arquitetura básica



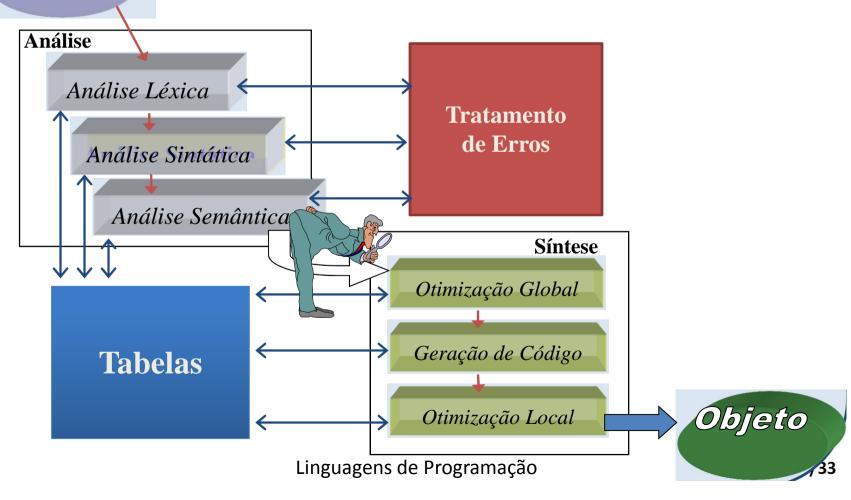
Linguagens de Programação

☐ A **análise semântica** resolve símbolos, com tipos checados



#### **Compilador: Arquitetura básica**

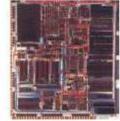
#### Fonte



- ☐ Tradução para linguagem intermediária.
  - > Código de 3 endereços

```
LO: sne $1, a, b
    seq $0, $1, 0
    btrue $0, L1 % while (a != b)
    sl $3, b, a
    seq $2, $3, 0
    btrue $2, L4 % if (a < b)
          a, a, b \% a -= b
    sub
                                        int gcd(int a, int b)
    jmp
         L_5
                                          while (a != b) {
L4: sub b, b, a \% b -= a
                                           if (a > b) a -= b;
                                           else b -= a;
L5: jmp
         _{\rm LO}
L1: ret
         a
                                          return a;
```

☐ Geração de código – linguagem de montagem *Assembly 80386* 



```
gcd:
      pushl %ebp
                           % Save FP
      movl %esp,%ebp
      movl 8(%ebp), %eax % Load a from stack
      movl 12(%ebp), %edx % Load b from stack
      cmpl %edx,%eax
.L8:
                           % while (a != b)
      je
            .L3
                           \% if (a < b)
            .L5
      jle
      subl
           %edx,%eax
                           % a = b
            .L8
      jmp
.L5:
      subl %eax,%edx
                           \% b = a
            .L8
      jmp
.L3:
     leave
                           % Restore SP, BP
      ret
```

#### Compilador

Um compilador é um programa que transforma um outro programa escrito em uma linguagem de programação de alto nível qualquer em instruções que o computador é capaz de entender e executar.

Foco na linguagem fonte

#### Linguagens de programação

- □ Uma LP é uma linguagem destinada para ser usada por uma pessoa para expressar um processo através do qual um computador pode resolver um problema
- ☐ Dependendo da perspectiva, têm-se
  - ☐ Pessoa = paradigma lógico/declarativo
  - ☐ Processo = paradigma funcional
  - ☐ Computador = paradigma imperativo
  - □ Problema = paradigma orientado a objetos

#### Linguagens de programação

#### ☐ Estilo/forma de programação

#### > Imperativa

✓ especifica-se <u>como</u> uma <u>computação</u> deve ser feita para resolver <u>problemas</u>, passo a passo, via execução de instruções. Ex: C, Pascal, Java,...

#### > Declarativa

✓ especifica-se <u>qual</u> computação deve ser feita para resolver problemas. Ex: Haskell, Prolog, MI,...

#### Roteiro

- ☐ Visão geral
- □ Compilação → análise
  - 1. Léxica
  - 2. Sintática
  - 3. Semântica
- □ Compilação → síntese
  - 1. Geração de código intermediário
  - 2. Otimização de código
  - 3. Geração do código objeto (linguagem máquina)
- ☐ Formas de descrever uma LP

#### LP: sintaxe e semântica

- □ A **descrição de uma LP** envolve dois aspectos principais:
  - ☐ Sintaxe: conjunto de regras que determinam quais construções são corretas
  - ☐ Semântica: descrição de como as construções da linguagem devem ser interpretadas e executadas
  - ❖ Em Pascal: a:=b

Sintaxe: comando de atribuição correto

Semântica: substituir o valor de a pelo valor de b

# LP: sintaxe e semântica exemplo

☐ Analise o código em linguagem C abaixo e verifique se existem

```
erros. 1. int j=0, conta, V[10]; float i@;
2. conta = '0'
3. for (j=0, j<10; j++
4. {
5. V[j] = conta++;
6. }</pre>
```

O compilador tem a responsabilidade de reportar ERROS! É necessário algum recurso para identificá-los

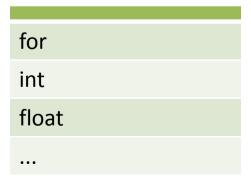
O que diferencia os tipos de ERROS?

# LP: sintaxe e semântica exemplo

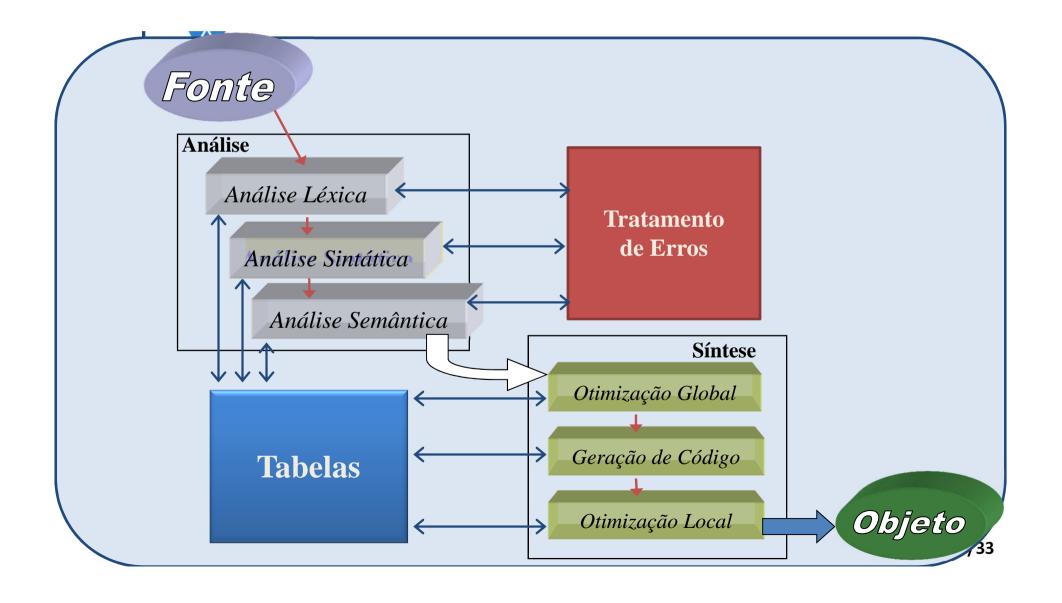
- Esses erros são verificados e diferenciados durante a fase de análise da compilação
  - ☐ **léxica:** palavras (*tokens*) do programa
    - $\Box$  i, j, for, =, (, <, int, ++, conta, V[]
    - ☐ Erro: i@
  - ☐ **sintática**: combinação de *tokens* que formam o programa
    - □ comando\_for → for (expr1; expr2; expr3) {comandos}
    - □ Erros: ; for(j=0,...)
  - ☐ semântica: adequação do uso
    - ☐ Tipos semelhantes em comandos (atribuição, por exemplo), uso de identificadores declarados
    - ☐ Erro: conta = '0'

#### Estruturas da compilação

- ☐ Como diferenciar as palavras e símbolos reservados (for, int, float, =) de identificadores definidos pelo usuário?
  - > Tabela de palavras e símbolos reservados



## Estruturas da compilação



#### 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.?

identificador	Classe	Tipo	Valor	•••
j	var	int	0	
fat	function	-	-	

#### Compilação passo-a-passo

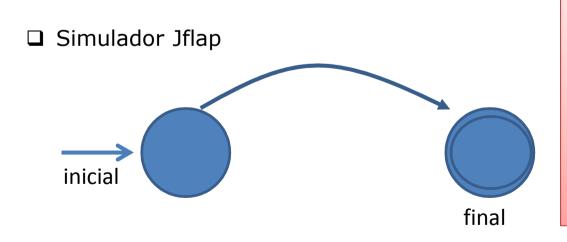
- □ Análise léxica: atua no reconhecimento e classificação dos tokens (palavras)
  - > Expressões regulares e autômatos finitos

```
x:=x+y*2

<x,id1> <:=,:=> <x,id1> <+,op> <y,id2> <*,op> <2,num>
```

## Compilação passo-a-passo

- □ Análise léxica: pode ser feita através de autômatos finitos (AF) ou expressões regulares
  - □ AF é uma máquina de estados finitos. Formada por um conjunto de estados (um estado inicial e um ou mais estados finais)



→ Estado inicial indicado por uma seta

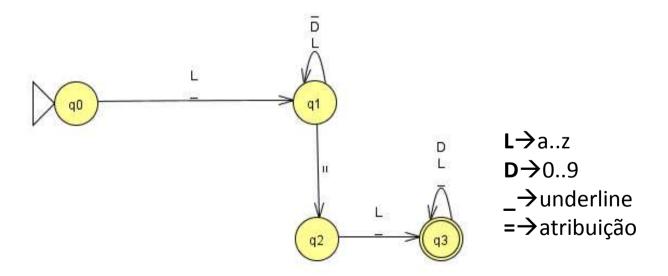
Estado final representado por um circulo com 2 bordas

#### Análise léxica Autômatos finitos

- ☐ AF: exemplos...
  - 1. Cadeia de caracteres a,b,c
  - 2. Números inteiros (com ou sem sinal)
  - 3. Números reais (com ou sem sinais)
  - 4. Identificador
  - 5. Comparação (>, >=, <, <=, !=) entre dois identificadores
  - 6. Atribuição (=) entre dois identificadores
  - 7. Comando IF → if(condicao){ comandos;} else { comandos;}
  - 8. Comando While

# Compilação passo-a-passo

- □ Análise léxica: pode ser feita através de autômatos finitos (AF) ou expressões regulares
  - ☐ Simulador Jflap
    - ☐ Exemplos: AF para números inteiros, reais, identificadores, atribuição entre duas variáveis



#### **IMPORTANTE**

□Para próxima aula leiam os itens
3.1 a 3.4 do livro do SEBESTA