



Linguagens de Programação

Aula 3

Celso Olivete Júnior

olivete@fct.unesp.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

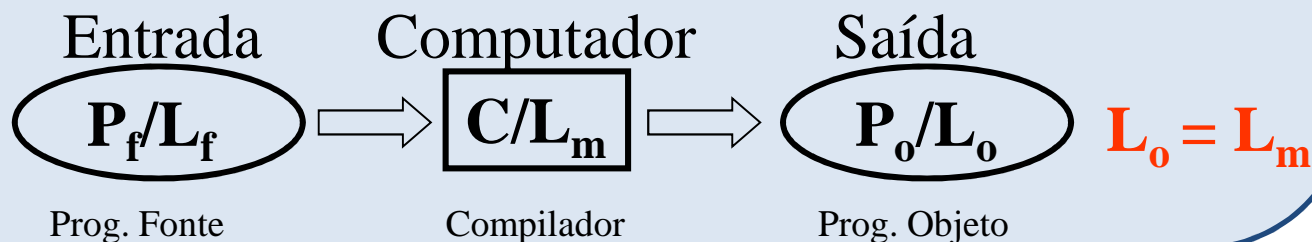


Roteiro

- 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_f (fonte)** escrito numa **linguagem L_f** - linguagem fonte - para um **programa P_o (objeto)** escrito numa outra linguagem L_o - linguagem objeto; P_o é o resultado da tradução. L_m , 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_m , sendo convertido para ela por meio de uma compilação.





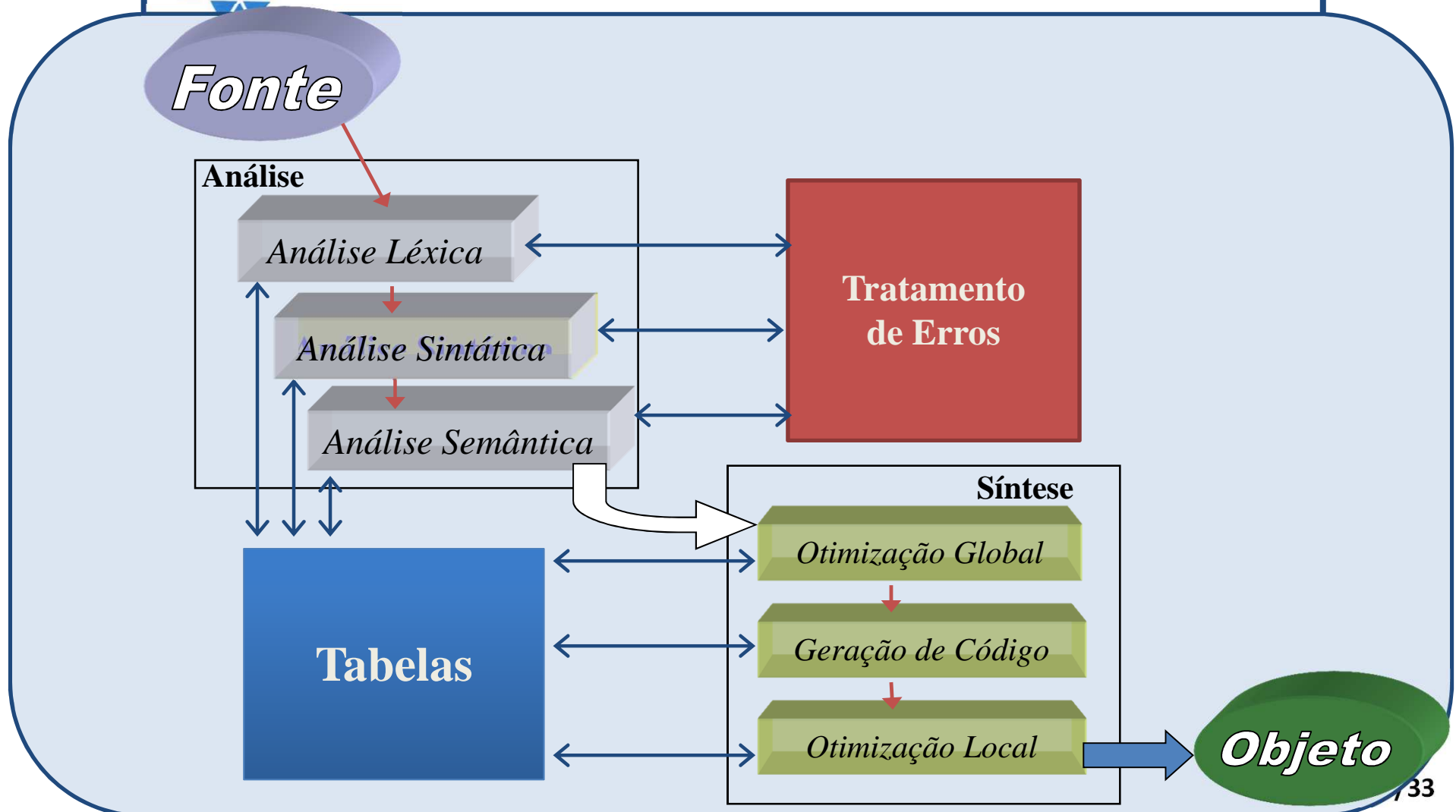
Processo de compilação

- Em geral, L_f é uma linguagem de alto nível como ALGOL, COBOL, PASCAL, etc. L_o não é necessariamente uma linguagem de máquina. Por exemplo, L_o pode ser uma Linguagem de Montagem ("*Assembler*") L_a . Nesse caso, é necessário ter-se mais uma fase de tradução de L_a para a linguagem de máquina L_m do computador a ser utilizado para processar o programa objeto.





Compilador: Arquitetura básica





Compilador: um exemplo

□ Fases da transformação

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




Compilador: um exemplo

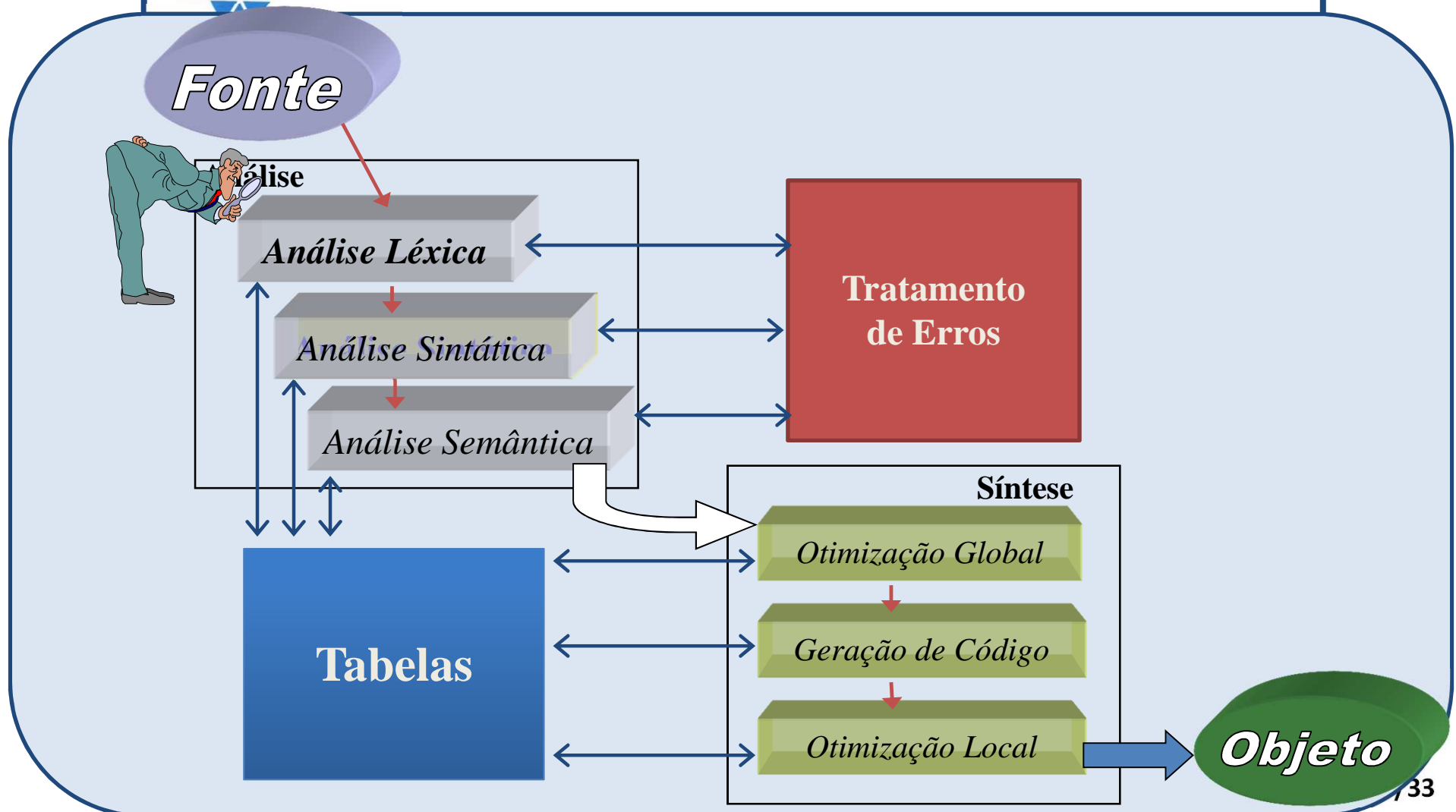
- **Fases da transformação: o compilador vê o código fonte como uma sequência de caracteres**

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

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

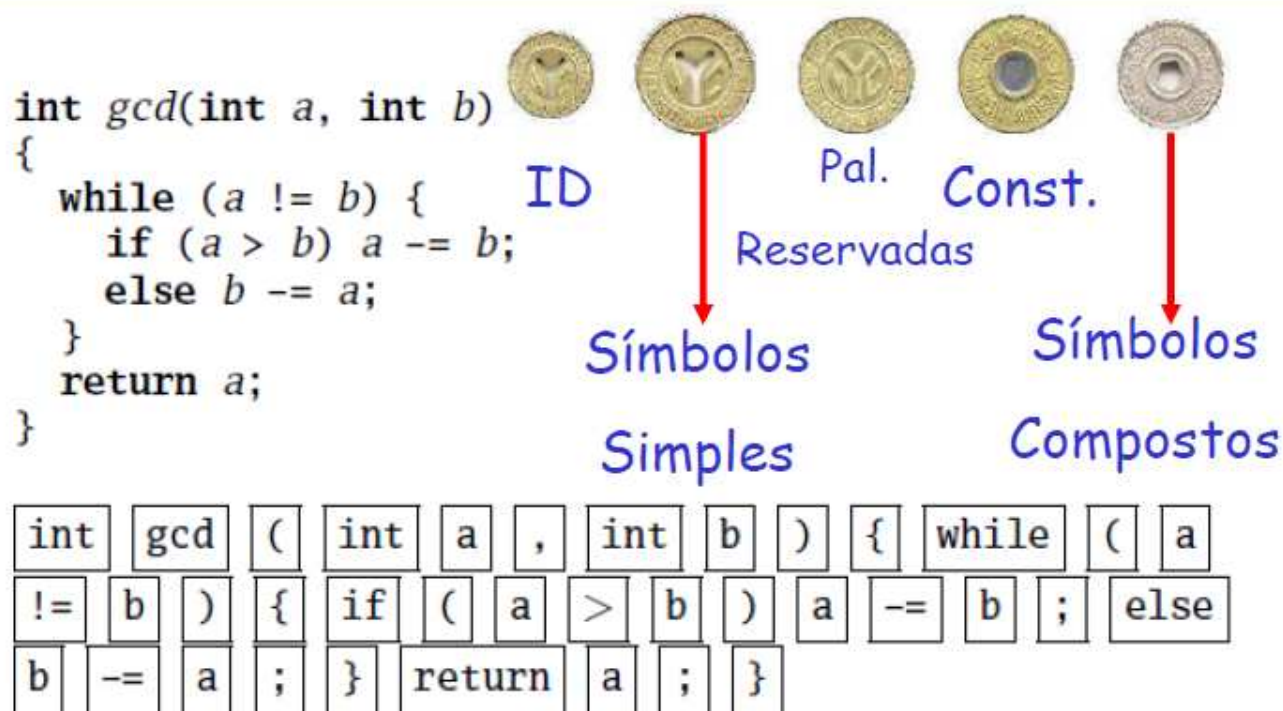


Compilador: Arquitetura básica



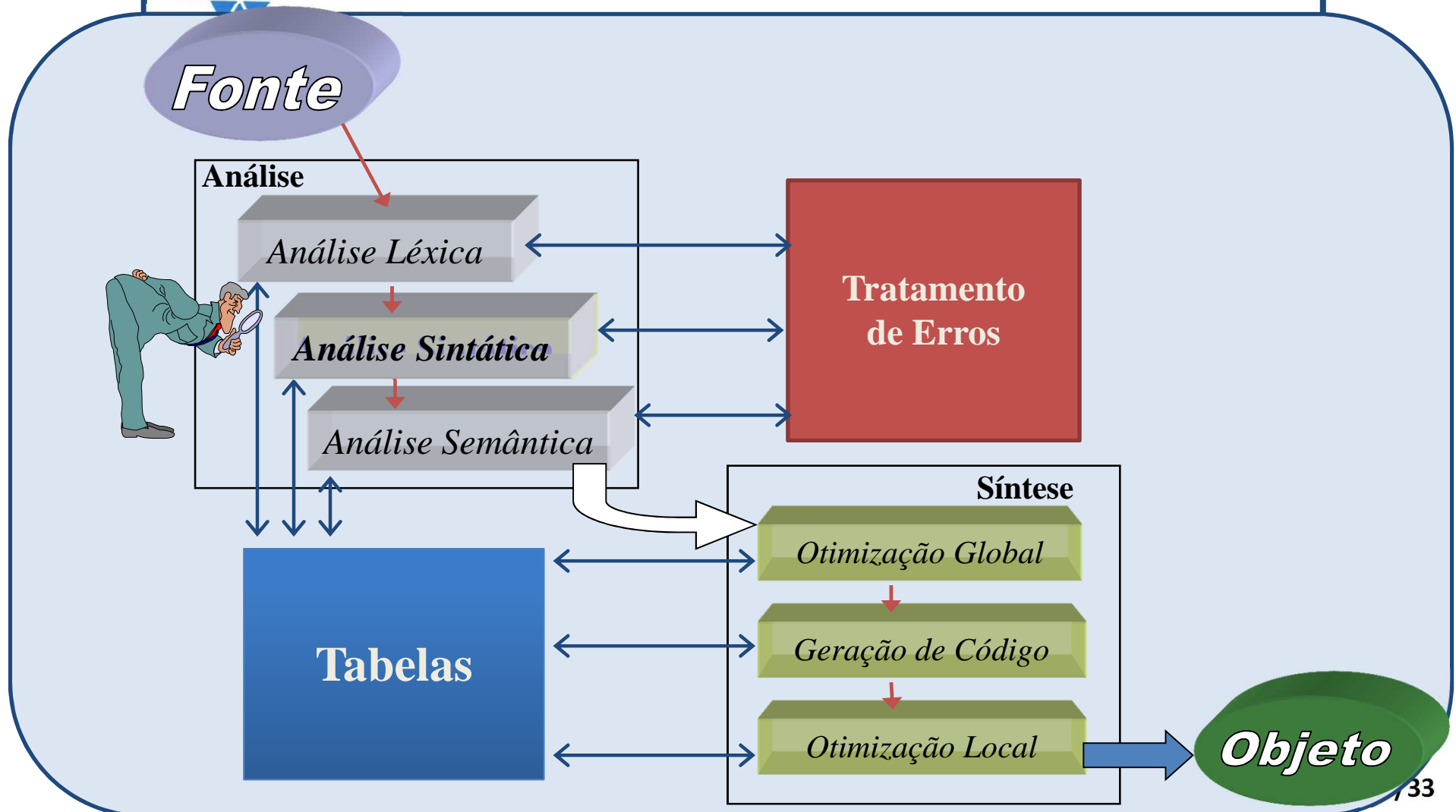
Compilador: um exemplo

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



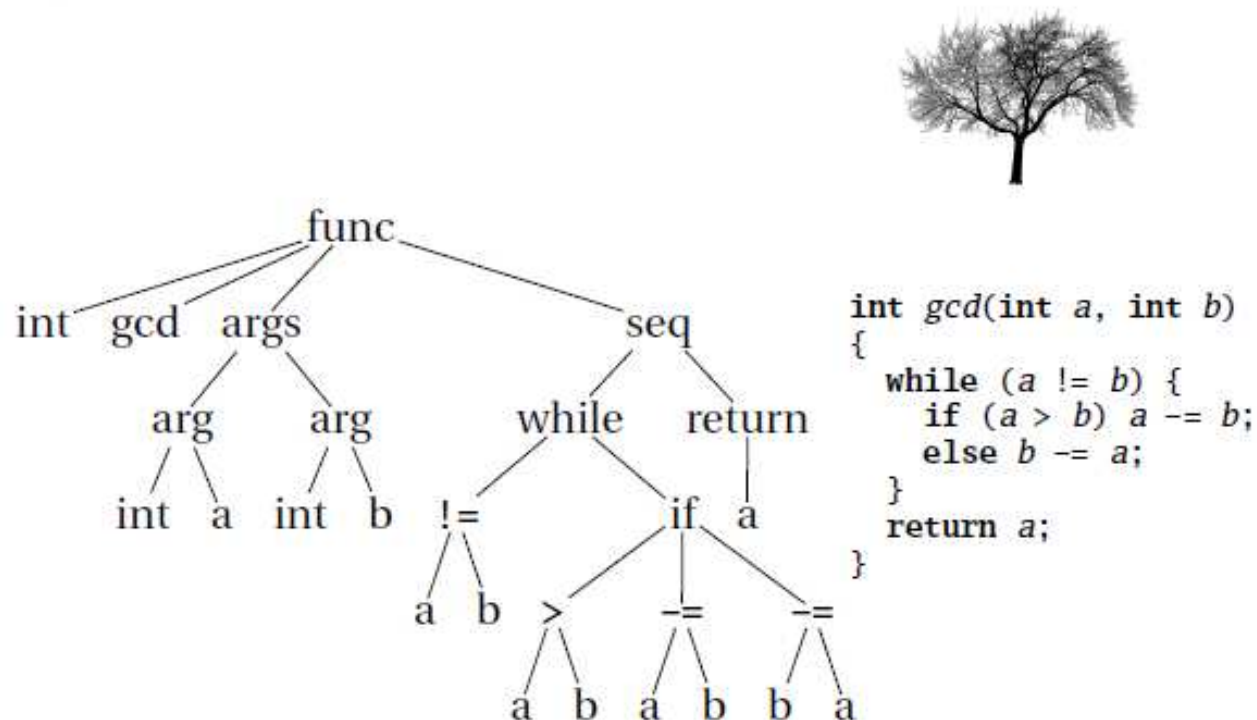


Compilador: Arquitetura básica



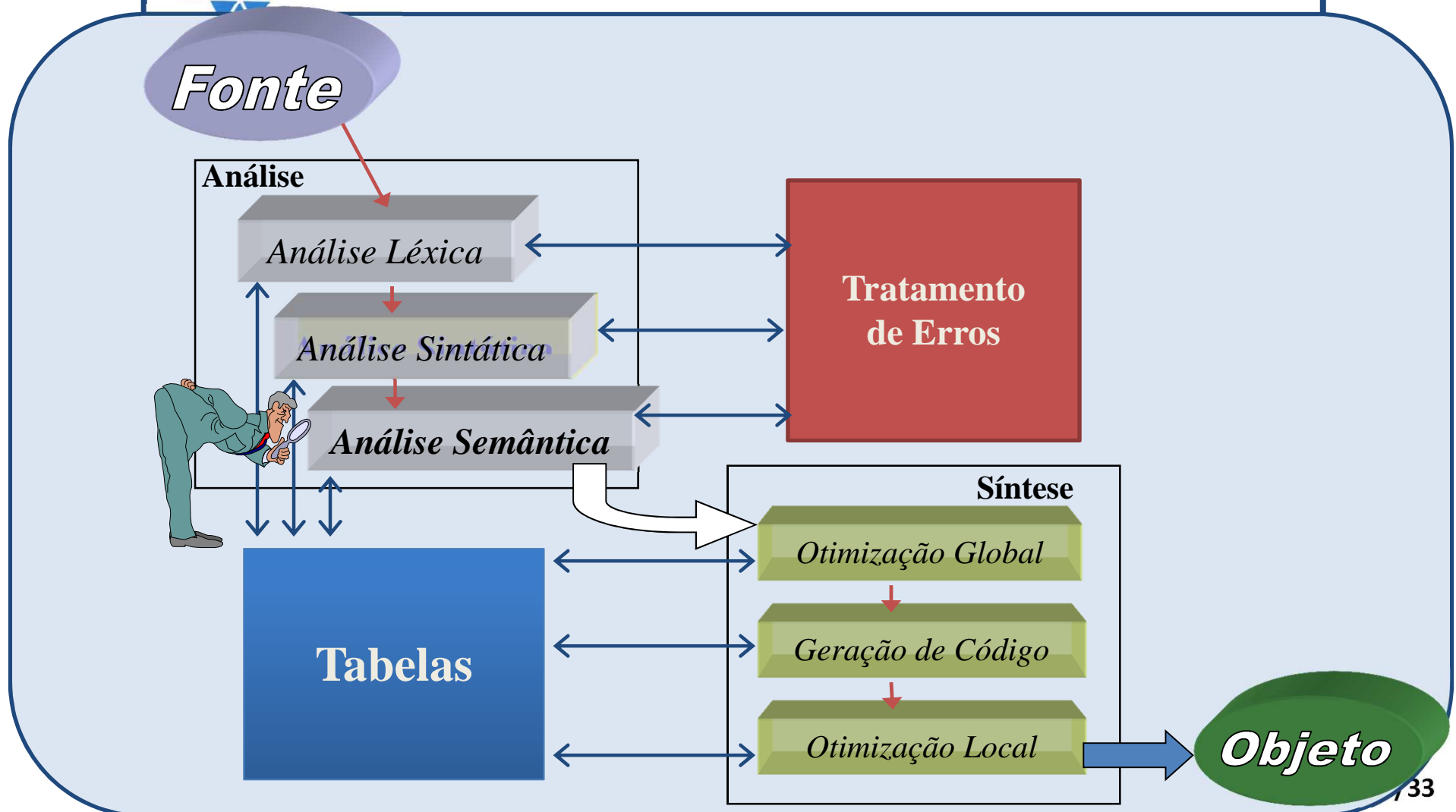
Compilador: um exemplo

- ❑ A **análise sintática** fornece uma árvore abstrata construída a partir das regras da **gramática**





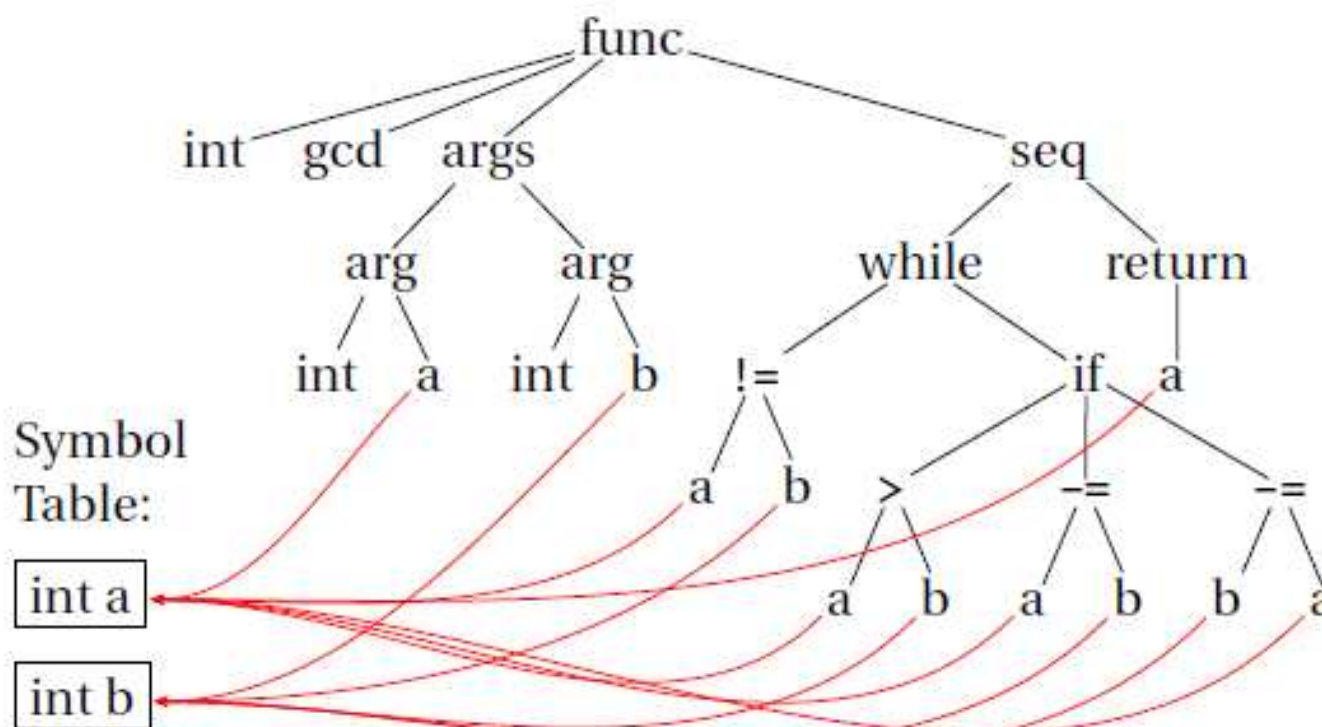
Compilador: Arquitetura básica





Compilador: um exemplo

- ❑ A **análise semântica** resolve símbolos, com tipos checados





Compilador: Arquitetura básica

Fonte

Análise

Análise Léxica

Análise Sintática

Análise Semântica

Tratamento de Erros

Síntese

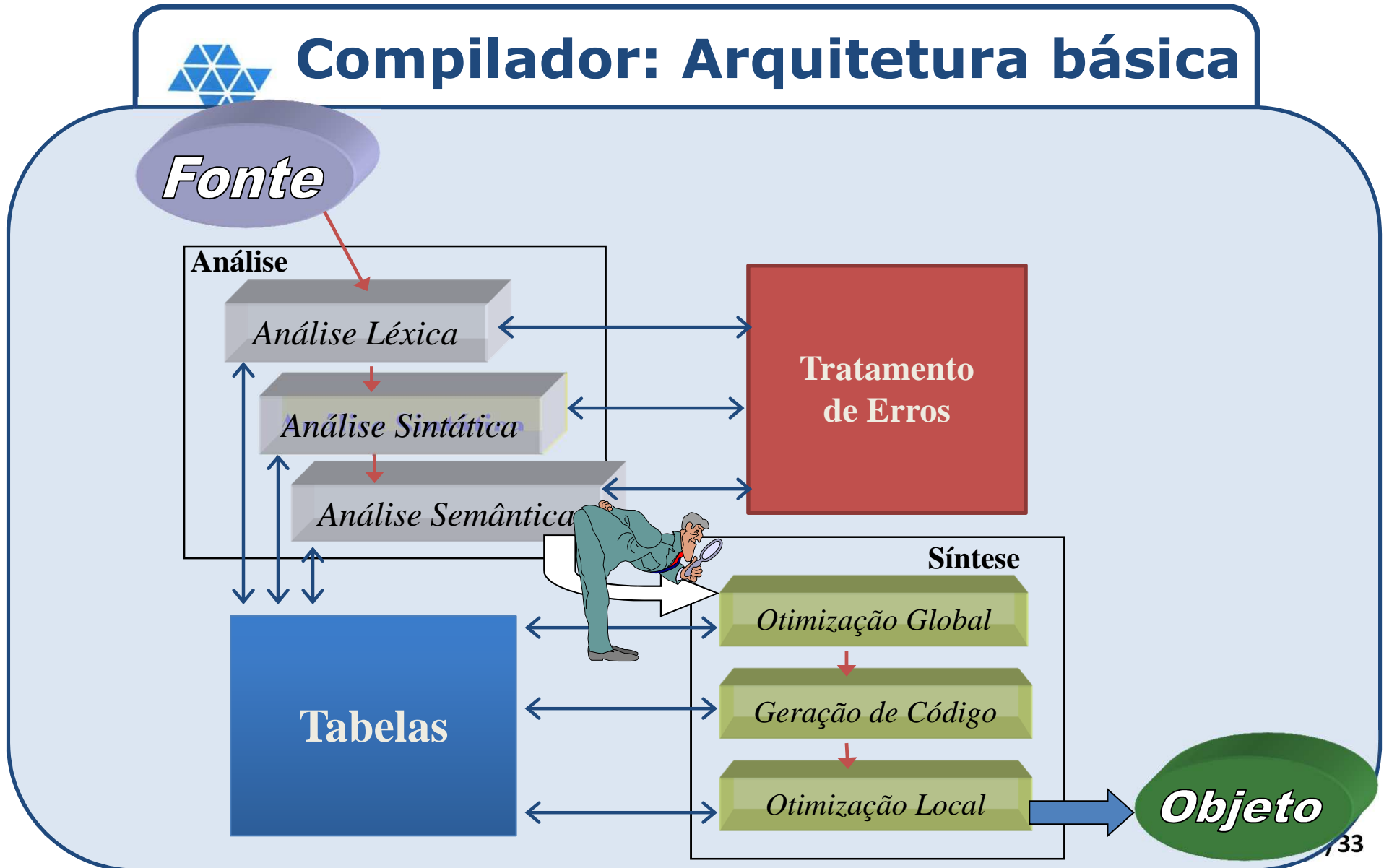
Otimização Global

Geração de Código

Otimização Local

Tabelas

Objeto





Compilador: um exemplo

□ Tradução para **linguagem intermediária**.

➤ Código de 3 endereços

```
L0: 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)
      sub   a, a, b % a -= b
      jmp   L5
L4: sub   b, b, a % b -= a
L5: jmp   L0
L1: ret   a
```

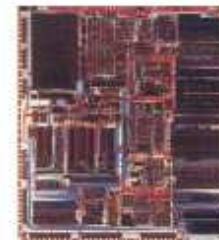
```
int gcd(int a, int b)
{
    while (a != b) {
        if (a > b) a -= b;
        else b -= a;
    }
    return a;
}
```



Compilador: um exemplo

- ❑ 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
.L8:  cmpl %edx,%eax
      je   .L3                 % while (a != b)
      jle .L5                 % if (a < b)
      subl %edx,%eax          % a -= b
      jmp .L8
.L5:  subl %eax,%edx          % b -= a
      jmp .L8
.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 **como** uma **computação** deve ser feita para resolver **problemas**, passo a passo, via execução de instruções. Ex: C, Pascal, Java,...

➤ Declarativa

- ✓ especifica-se **qual** computação deve ser feita para resolver problemas. Ex: Haskell, Prolog, ML,...



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. }
```

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
 - ❑ `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

for
int
float
...



Estruturas da compilação

Fonte

Análise

Análise Léxica

Análise Sintática

Análise Semântica

Tratamento de Erros

Tabelas

Síntese

Otimização Global

Geração de Código

Otimização Local

Objeto



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`

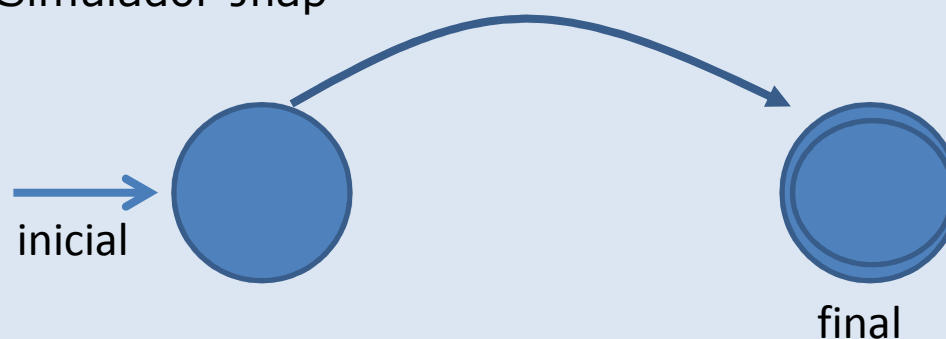


`<x,id1> <:=, :=> <x,id1> <+,op> <y,id2> <*,op> <2,num>`

❑ **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)

❑ Simulador Jflap



→ Estado inicial indicado por uma seta

Estado final representado por um círculo com 2 bordas



Análise léxica

Autômatos finitos

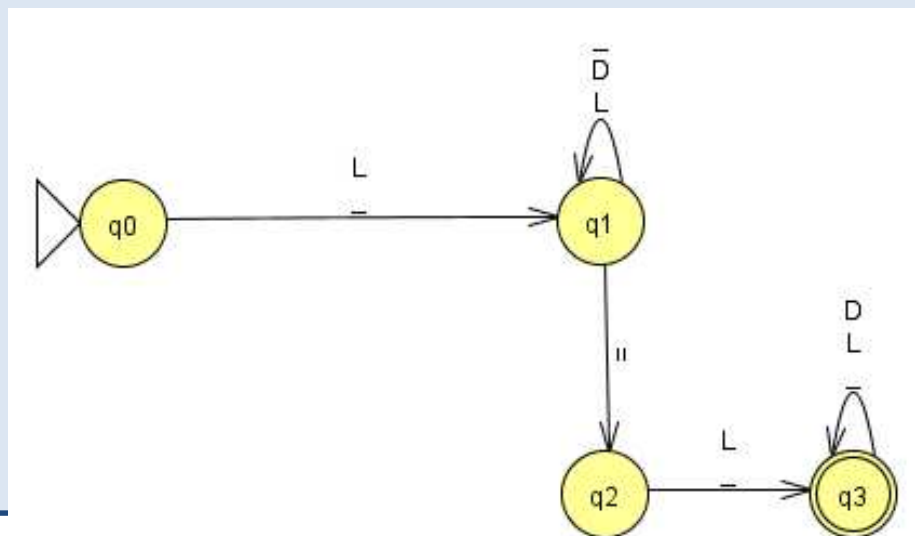
❑ **AF:** exemplos...

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

❑ **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



L → a..z
D → 0..9
_ → underline
=> atribuição



Atenção...

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