

# Introdução à Software Básico: Montadores - parte 2

Departamento de Ciência da Computação  
Instituto de Ciências Exatas  
Universidade de Brasília

## Montadores

- 1 Montador de duas passagem: algoritmo da segunda passagem
- 2 Montador de passagem única

## O Algoritmo de duas passagens

- Fluxo de informações para a geração da tabela de símbolos em um montador de duas passagens

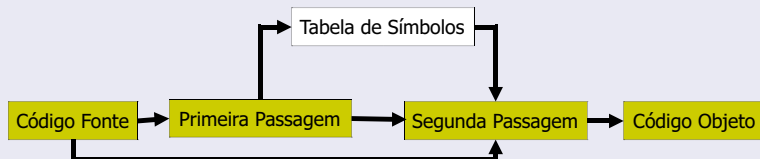


Figura: Fluxo do montador de duas passagens

# O Algoritmo de duas passagens

- O processo executado pelo montador em cada passagem é descrito como segue:

- **Primeira Passagem**

- Na primeira passagem, o montador coleta informações de definições de rótulos, símbolos, etc, e os armazena na tabela símbolos:
    - Símbolo, valor (endereço)

- **Segunda Passagem**

- Na segunda passagem, os valores (endereços) dos símbolos já são conhecidos e as declarações podem então ser “montadas”

## Algoritmo da segunda passagem:

```
Contador_posição = 0
Contador_linha = 1
Enquanto arquivo fonte não chegou ao fim, faça:
    Obtém uma linha do fonte
    Separa os elementos da linha: rótulo, operação, operandos, comentários
    Ignora o rótulo e os comentários

    Para cada operando que é símbolo
        Procura operando na TS
        Se não achou: Erro, símbolo indefinido
    Procura operação na tabela de instruções
    Se achou:
        contador_posição = contador_posição + tamanho da instrução
        Se número e tipo dos operandos está correto então
            gera código objeto conforme formato da instrução
        Senão: Erro, operando inválido
    Senão:
        Procura operação na tabela de diretivas
        Se achou:
            Chama subrotina que executa a diretiva
            Contador_posição = valor retornado pela subrotina
        Senão: Erro, operação não identificada
    Contador_linha = contador_linha + 1
```

Figura: Algoritmo da segunda passagem

## O Algoritmo de duas passagens

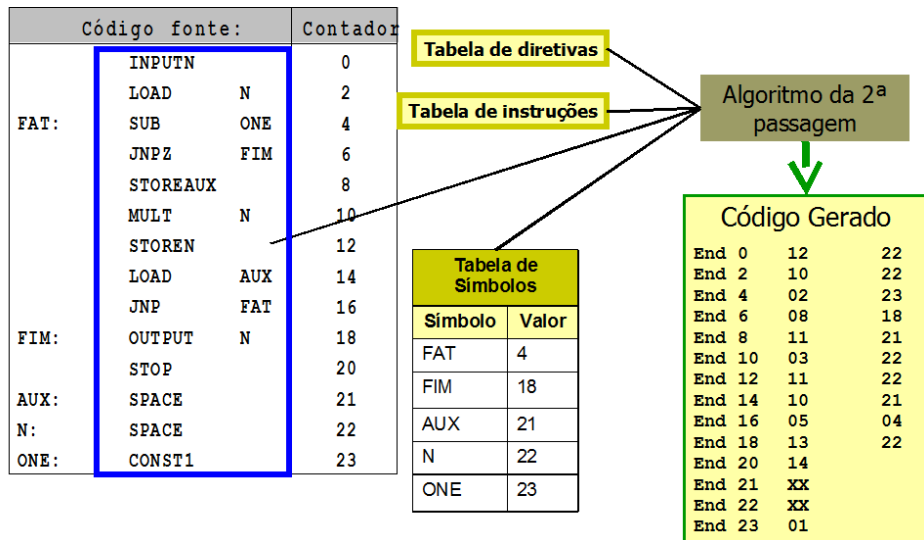


Figura: Algoritmo da segunda passagem

## Exemplo

- Gere o código objeto do exercício anterior – série de Fibonacci

	COPY	ZERO,	OLDER
	COPY	ONE,	OLD
	INPUT	LIMIT	
	OUTPUT	OLD	
FRONT:	LOAD	OLDER	
	ADD	OLD	
	STORE	NEW	
	SUB	LIMIT	
	JMPP	FINAL	
	OUTPUT	NEW	
	COPY	OLD,	OLDER
	COPY	NEW,	OLD
	JMP	FRONT	
FINAL:	OUTPUT	LIMIT	
	STOP		
ZERO:	CONST	0	
ONE:	CONST	1	
OLDER:	SPACE		
OLD:	SPACE		
NEW:	SPACE		
LIMIT:	SPACE		

### TABELA DE SÍMBOLOS

Símbolo	Valor
FRONT	10
FI NAL	30
ZERO	33
ONE	34
OLDER	35
OLD	36
NEW	37
LI M I T	38

# O Algoritmo de duas passagens

## Solução

```
CÓDIGO GERADO
end. 0: 09 33 35
end. 3: 09 34 36
end. 6: 12 38
end. 8: 13 36
end. 10: 10 35
end. 12: 01 36
end. 14: 11 37
end. 16: 02 38
end. 18: 07 30
end. 20: 13 37
end. 22: 09 36 35
end. 25: 09 37 36
end. 28: 05 10
end. 30: 13 38
end. 32: 14
end. 33: 0
end. 34: 1
end. 35: xx
end. 36: xx
end. 37: xx
end. 38: xx
```

OBS: O valor "xx" representa um valor qualquer.  
Normalmente zero é usado nestes casos



### Observações sobre os endereços das instruções

- O código foi gerado para o endereço zero de memória. Caso fosse necessário gerar o código para outro endereço bastaria alterar o valor inicial do contador de posições.
- Uma solução mais geral é gerar o código sempre para o endereço zero, mas informar também as posições (palavras) do código que contém endereços.
- A indicação das posições que contém endereços é conhecida como **informação de relocação**.
- Nesse caso, a tarefa de acertar os endereços em função do ponto de carga (isto é, a relocação do programa) fica para o **carregador**.

### O Algoritmo de uma passagem

- O algoritmo de duas passagens soluciona o problema de referências posteriores de forma bastante simples
- Se todos os símbolos referidos na linha lida (instrução simbólica) já estão definidos, então a instrução de máquina é gerada diretamente, de forma completa
- Obviamente, um montador de um único passo nem sempre poderá determinar o endereço de um símbolo assim que encontrar o mesmo.
- **Como criar então um montador de uma única passagem?**

### Como criar então um montador de uma única passagem?

- Um símbolo ainda não definido é inserido na tabela de símbolos como havíamos feito até agora
- A instrução de máquina também é gerada.
- Porém, o campo correspondente ao símbolo indefinido fica para ser preenchido **mais tarde**.

## Análise das referências posteriores

- Quando uma referência é feita a um rótulo, o montador irá procurar o símbolo da tabela de símbolo da mesma forma que fizemos antes. Aqui, temos várias possibilidades.
  - Se todos os símbolos referidos na linha lida (instrução simbólica) já estão definidos, então a instrução de máquina é gerada diretamente, de forma completa. Neste caso o símbolo estará marcado como “definido=true” na Tabela de Símbolos (TS) e o valor (endereço) já é conhecido.
  - Se o símbolo não estiver na TS, então inserimos o mesmo e marcamos “definido = false”. Um campo é criado na TS para apontar para uma lista de símbolos indefinidos.

## Análise das referências posteriores

- Se o símbolo encontrado já estiver na TS mas ainda não estiver definido, então ele é inserido na lista específica do símbolo e “ligado” com os itens que já se encontram na lista.
- Quando, finalmente, o símbolo aparece como rótulo, o seu valor (que é dado pelo valor do location counter) é usado para preencher os campos especificados na lista.
- Por último, esse valor é colocado na TS, com a indicação de “símbolo definido”. Daqui para a frente, novas ocorrências do símbolo serão substituídas diretamente pelo valor que está na TS

# O Algoritmo de uma passagem

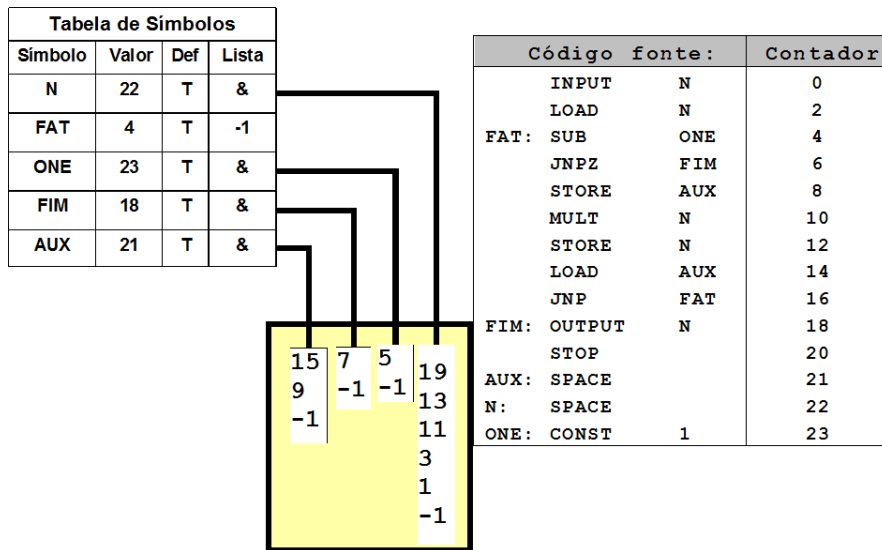


Figura: montador de passagem única



## O Algoritmo de uma passagem

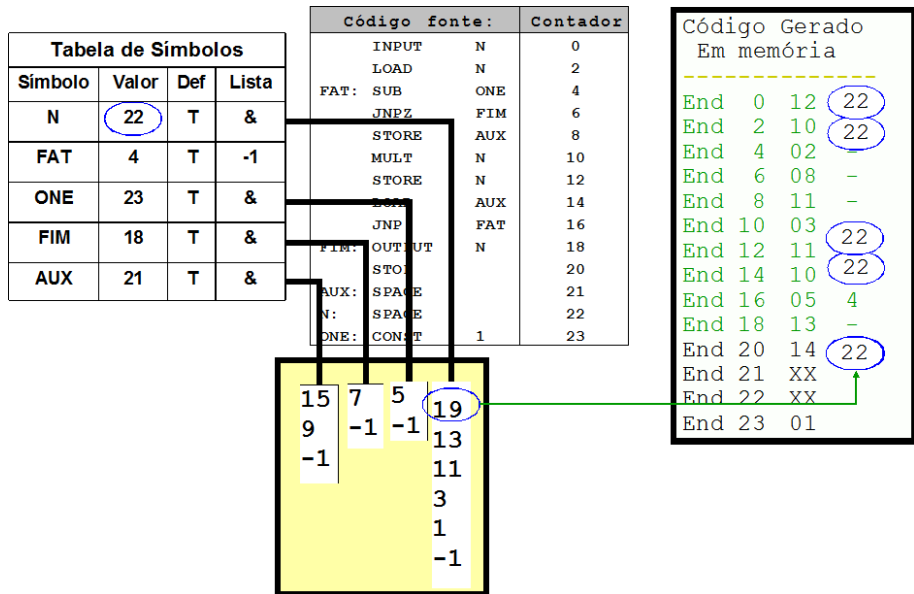


Figura: montador de passagem única

# O Algoritmo de uma passagem

## Exemplo

- Utilize o algoritmo de uma passagem para gerar a tabela de símbolos para o código objeto do programa mostrado abaixo (calcula area triângulo)

<b>INPUT</b>	<b>B</b>	
<b>INPUT</b>	<b>H</b>	
<b>LOAD</b>	<b>B</b>	
<b>MULT</b>	<b>H</b>	
<b>DIV</b>	<b>DOIS</b>	
<b>STORE</b>	<b>R</b>	
<b>OUTPUT</b>	<b>R</b>	
<b>STOP</b>		
<b>B:</b>	<b>SPACE</b>	
<b>H:</b>	<b>SPACE</b>	
<b>R:</b>	<b>SPACE</b>	
<b>DOIS:</b>	<b>CONST</b>	<b>2</b>



## Solução

INPUT	B		0
INPUT	H		2
LOAD	B		4
MULT	H		6
DIV	DOIS		8
STORE	R		10
OUTPUT	R		12
STOP			14
B:	SPACE		15
H:	SPACE		16
R:	SPACE		17
DOIS:	CONST	2	18

Tabela de Símbolos			
Símbolo	Valor	Def	Lista
B	15	T	→5→1
H	16	T	→7→3
R	17	T	→13→11
DOIS	18	T	→9

### Observação

- O uso de uma lista encadeada para resolver o problema de referências posteriores pode ser feita de forma mais “econômica” em termos de memória.
- Podemos armazenar a lista dentro do próprio código a ser gerado

## Exemplo

- Vamos utilizar o mesmo código para gerar a lista no exemplo abaixo.

Código fonte:			Contador
	INPUT	N	0
	LOAD	N	2
FAT:	SUB	ONE	4
	JNPZ	FIM	6
	STORE	AUX	8
	MULT	N	10
	STORE	N	12
	LOAD	AUX	14
	JNP	FAT	16
FIM:	OUTPUT	N	18
	STOP		20
AUX:	SPACE		21
N:	SPACE		22
ONE:	CONST	1	23

```
End 0 12 -
End 2 10 -
End 4 02 -
End 6 08 -
End 8 11 -
End 10 03 -
End 12 11 -
End 14 10 -
End 16 05 4
End 18 13 -
End 20 14
End 21 XX
End 22 XX
End 23 01
```

# O Algoritmo de uma passagem

## Exemplo

Código fonte:			Contador
	INPUT	N	0
	LOAD	N	2
FAT:	SUB	ONE	4
	JNPZ	FIM	6
	STORE	AUX	8
	MULT	N	10
	STORE	N	12
	LOAD	AUX	14
	JNP	FAT	16
FIM:	OUTPUT	N	18
	STOP		20
AUX:	SPACE		21
N:	SPACE		22
ONE:	CONST	1	23

Tabela de Símbolos			
Símbolo	Valor	Def	Lista
N	22	T	19
FAT	4	T	-1
ONE	23	T	5
FIM	18	T	7
AUX	21	T	15

Código Gerado				
Em memória				
End	0	12	1	↓
End	2	10	1	↓
End	4	02	-1	
End	6	08	-1	
End	8	11	-1	
End	10	03	3	↓
End	12	11	11	↓
End	14	10	9	↓
End	16	05	04	
End	18	13	13	
End	20	14		↓
End	21	XX		
End	22	XX		
End	23	01		

## Vantagens/Desvantagens

- O algoritmo de duas passagens é mais simples de implementar e requer menos memória do algoritmo de passagem única.
- O algoritmo de passagem única economiza uma leitura completa do arquivo fonte.

# Fluxogramas – Montador de 2 passagens

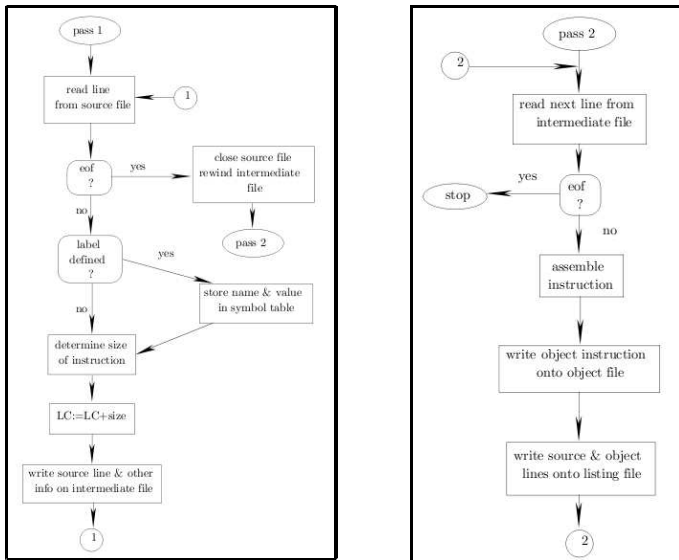


Figura: Fluxograma montador de duas passagens

# Fluxogramas – Montador de passagem única

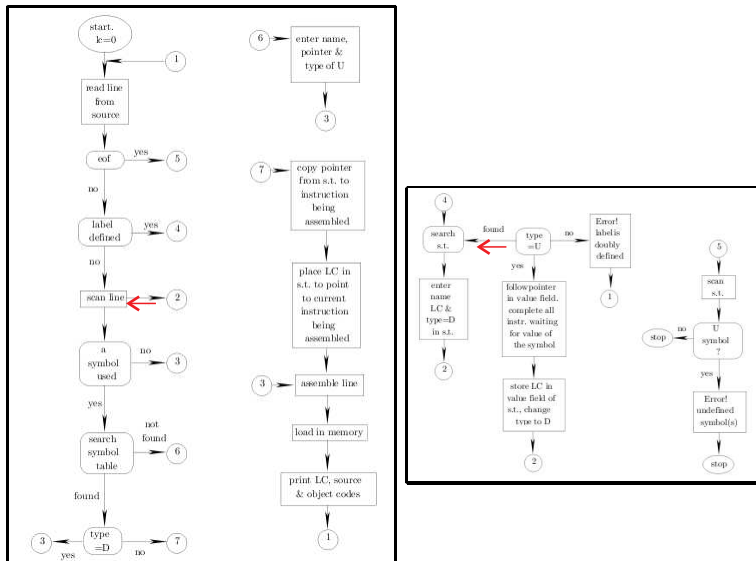


Figura: Fluxograma montador de duas passagens



## Próxima Aula

Montador avançado