## Introdução à Software Básico: Montadores - parte 2

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

#### Sumário

### Montadores

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

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

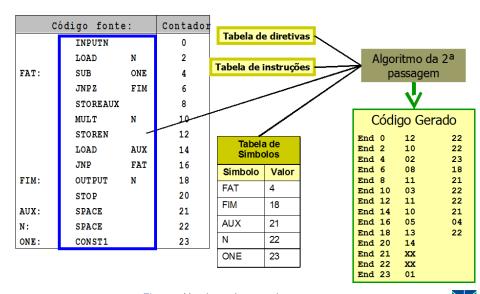


Figura: Algoritmo da segunda passagem

#### 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,	
	JMP	FRONT	
FINAL:		LIMIT	
<b>-</b>	STOP		
ZERO:		0	
ONE:		1	
OLDER:		_	
	SPACE		
	SPACE		
LIMIT:	SPACE		

TABELA DE SÍMBOLOS			
Simbolo	Valor		
FRONT	10		
FI NAL	30		
ZERO	33		
ONE	34		
OLDER	35		
OL D	36		
NEW	37		
LIMIT	38		

## 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 especifica 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

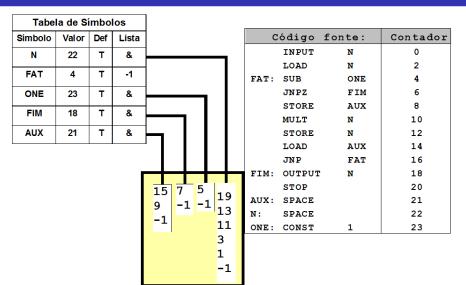
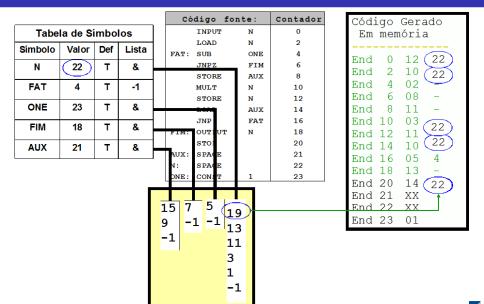


Figura: montador de passagem única



#### Exemplo

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

and analyte	(	
INPUT	В	
INPUT	Н	
LOAD	В	
MULT	H	
DIV	DOIS	
STORE	R	
OUTPUT	R	
STOP		
B:	SPACE	
H:	SPACE	
R:	SPACE	
DOIS:	CONST	2

## Solução

INPUT	В		0
INPUT	Н		2
LOAD	В		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				
В	15	Т	<del>&gt;</del> 5 <del>&gt;</del> 1	
Н	16	Т	<del>&gt;</del> 7 <del>&gt;</del> 3	
R	17	Т	<del>&gt;</del> 13 <del>→</del> 11	
DOIS	18	Т	→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		

## Exemplo

Có	digo fon	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

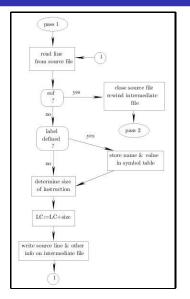
Tabela de Símbolos							
Símbolo	Símbolo Valor Def Lista						
N	N 22		19				
FAT	4	Т	-1				
ONE	23	Т	5				
FIM	18	Т	7				
AUX	21	Т	15				

_					
ſ			Gera nória		
	End	14 16 18 20 21 22	12 10 02 08 11 03 11 10 05 13 14 XX XX 01	04	] }-

#### Vantagens/Desvantagens

- O algoritmo de duas passagems 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



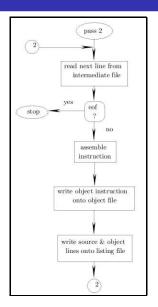


Figura: Fluxograma montador de duas passagens



## Fluxogramas - Montador de passagem única

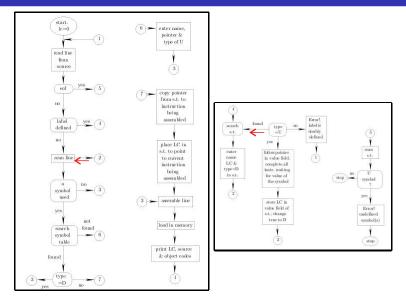


Figura: Fluxograma montador de duas passagens



### Próxima Aula

## Próxima Aula

Montador avançado