



Professores: Anarosa A. F. Brandã Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

PCS-2302 / PCS-2024 Lab. de Fundamentos de Eng. de Computação

Aula 08

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Professores:

Anarosa A. F. Brandão (PCS 2302)
Jaime Simão Sichman (PCS 2302)
Reginaldo Arakaki (PCS 2024)
Ricardo Luís de Azevedo da Rocha (PCS 2024)

Monitores: Diego Queiroz e Tiago Matos





PCS 2302/2024
Laboratório de
Fundamentos da
Eng.de Computação

Professores: Anarosa A. F. Brandā Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Roteiro

- Construção de Programas em Linguagem de Máquina
- 2. Linguagem Simbólica
- 3. Montador
 - Esquema geral
 - Estruturas de Dados
 - Algoritmos
- 4. Parte Experimental
 - Implementação de um montador absoluto para o simulador MVN





Professores: Anarosa A. F. Brandão Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Construção de Programas em Linguagem de Máquina (1)

- Escrever um programa usando diretamente codificação binária não é uma tarefa simples, e tampouco agradável.
- Entretanto, foi este tipo de codificação que permitiu a construção dos primeiros programas do curso.
- Naturalmente, se um programa é muito grande ou se lida com diversas estruturas complexas (listas, etc.), a sua codificação se torna ainda mais difícil e complexa.





PCS 2302/2024
Laboratório de
Fundamentos da
Eng.de Computação

Professores: Anarosa A. F. Brandã Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Construção de Programas em Linguagem de Máquina (2)

- Por conta disso, torna-se imprescindível construir alguma **abstração** que facilite a programação e a verificação dos programas.
- A primeira idéia, mais natural, é utilizar o modelo de máquina existente e, a partir dele, definir nomes (<u>mnemônicos</u>) para cada instrução da máquina.
- Posteriormente, verifica-se que somente isso n\u00e3o basta, pois \u00e9 necess\u00e1rio lidar com os endere\u00e7os dentro de um programa (<u>r\u00e9tulos</u>, <u>operandos</u>, <u>sub-rotinas</u>), com a reserva de espa\u00e7o para tabelas, com valores constantes.
- Enfim, é necessário definir uma linguagem simbólica.





PCS 2302/2024

Professores: Anarosa A. F. Branda Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

v. 1.4 ago 2009

Linguagem Simbólica

Uma instrução de máquina tem usualmente o aspecto seguinte em sua imagem mnémônica

0012 JZ 042 ; 1042 0012=rótulo JZ=mnemônico 042=operando numérico

A mesma instrução, em linguagem simbólica, pode ser escrita com ou sem um rótulo simbólico, e pode também referenciar um operando através de um rótulo simbólico ou numérico:

Q JZ R ; Q=rótulo JZ=mnemônico R=operando simbólico

JZ R ; rótulo omitido JZ=mnemônico R=operando simbólico

Q JZ 042; Q=rótulo JZ=mnemônico 042=operando numérico

JZ 042; rótulo omitido JZ=mnemônico 042=operando numérico

- Convenciona-se que sempre o primeiro elemento da linha é um rótulo; caso o rótulo for omitido deverá haver uma instrução
- Entre os elementos de uma linha deve haver ao menos um espaço
- Cada linha deve conter uma instrução/pseudo-instrução completa
- À direita de um ponto-e-vírgula, todo texto é ignorado (=comentário)
- Mnemônicos e significado das pseudo-instruções:
 - @ (Operando numérico: define endereço da instrução seguinte)
 - \$ (Reserva de área de dados)
 - # (Final físico do texto-fonte. Operando=endereço de execução)
 - K (Constante. Operando numérico = valor da constante, em hexadecimal)



Fundamentos da Eng.de Computaçã

Anarosa A. F. Bra Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

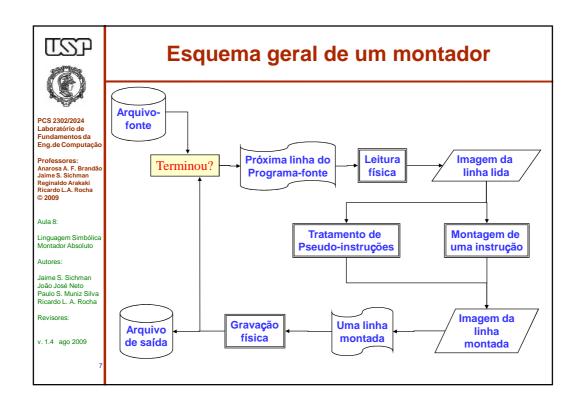
Exemplo de programa em linguagem simbólica

O programa abaixo, que foi dado como exemplo na aula 2:

```
0100
            8F00 Obtém o endereço para onde se deseja mover o dado
0102
             4F02 Compõe o endereço com o código de operação Move
            9106 Guarda instrução montada para executar em seguida
0106
            9000 Executa a instrução recém-montada
0108
             .... Provavelmente, o código seguinte altera o conteúdo de 0F00
015C
            0100 Volta a repetir o procedimento, para outro endereço.
0F00
            034C Endereço (34C) para onde se deseja mover o dado
            9000 Código de operação Move, com operando 000
```

codificado em linguagem simbólica, fica com o seguinte aspecto:

```
: @=origem do código 0100=posição de memória
P LD E
            ; P=rótulo LD=load E=endereço simbólico da constante 034C
 + M
            ; +=add M=rótulo de onde está uma instrução Move 0000
            ; MM=move X=endereço da instrução seguinte
0 MM X
            ; reservado para guardar a instrução recém-montada
 JP P
            ; JP=jump (desvio) P=rótulo da primeira instrução deste programa
E K 034C
            ; E=rótulo K=constante 034C=operando numérico, em hexadecimal
M MM /0000
            ; M=rótulo MM=move 0000=operando zero
             : #=final físico P=rótulo da primeira
```







Professores: Anarosa A. F. Brandão Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Construção de um Montador

- Para a construção de um montador pressupõe-se que sejam tratadas as seguintes questões:
 - definição das instruções: determinar os mnemônicos que as representam simbolicamente;
 - definição das pseudo-instruções: determinar os mnemônicos que as representam, bem como sua função para o montador
- Durante a execução de um montador, pressupõe-se que sejam resolvidos os seguintes problemas:
 - alocação dos rótulos: determinar qual será o endereço efetivo de um nome encontrado;
 - geração de código: gerar um arquivo com o código correspondente em linguagem de máquina
- Para cumprir esta tarefa é necessário completar, em primeiro lugar, as definições dos mnemônicos (instruções e pseudo-instruções), para se pensar posteriormente, nos algoritmos.





Professores: Anarosa A. F. Brandā Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Pseudo-Instruções

- Nas aulas anteriores foram determinados os mnemônicos das instruções, nesta aula serão definidas aqueles relativos às pseudo-instruções.
- As pseudo-instruções utilizadas no montador desta aula (montador absoluto) são as seguintes:
 - @: Recebe um operando numérico, define o endereço da instrução seguinte;
 - K : Constante, o operando numérico tem o valor da constante (em hexadecimal);
 - \$: Reserva de área de dados, o operando numérico define o tamanho da área a ser reservada;
 - # : Final físico do texto fonte.





PCS 2302/2024 Laboratório de Fundamentos da Eng.de Computação

Professores: Anarosa A. F. Branda Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Formas de Construção de um Montador

- Há mais de uma forma de se tratar o construir um Montador. Pelo menos duas são imediatas:
 - Montador de um passo:
 - · Lê o código fonte uma única vez;
 - Armazena dinamicamente os rótulos não definidos em uma lista de pendências;
 - Gera o código para cada linha de entrada completamente definida;
 - Resolve uma pendência caso a linha de entrada inicie com um rótulo pendente;
 - Ao final, completa as linhas de código que ainda não haviam sido completamente definidas, resolvendo todos os rótulos pendentes.
 - Montador de dois passos:
 - Lê o código fonte da primeira vez;
 - Num primeiro passo, trata todas as linhas apenas para resolver os endereços dos rótulos e tratar as pseudo-instruções;
 - Lê novamente o código fonte num segundo passo para gerar o código correspondente ao programa





Professores: Anarosa A. F. Brandā Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

11

Estruturas de Dados do Montador (1)

- O montador precisará de um conjunto de estruturas de dados que o permitirão conduzir a tarefa. Dentro deste conjunto, há as seguintes estruturas de dados:
 - locationCounter: define a localização atual (endereço corrente) de execução.
 - Tabela de instruções: define as instruções válidas (símbolo e valor).
 - Tabela de pseudo-instruções: define as pseudoinstruções válidas (símbolo e valor).
 - Tabela de símbolos: permite armazenar e recuperar os rótulos (símbolo e endereço real).

TZJ-



PCS 2302/2024
Laboratório de
Fundamentos da
Eng.de Computação

Professores: Anarosa A. F. Brandã Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores

v. 1.4 ago 2009

Estruturas de Dados do Montador (2)

- Além destas estruturas, o montador utiliza um conjunto de arquivos (um de entrada e pelo menos dois de saída). Pode ser necessário gerar o texto objeto em algum formato específico, para que um programa *loader* possa carregá-lo na memória.
- Pode-se, ainda, armazenar o conteúdo do texto fonte durante o passo 1 para facilitar a execução do passo 2.





Professores: Anarosa A. F. Brandā Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Construção do Montador

- Nesta disciplina foi escolhido realizar um montador de dois passos. Esta escolha nos conduz à definição das ações a serem realizadas em cada um dos dois passos do montador. Assim temos:
 - Passo1: O objetivo é definir os símbolos encontrados, sejam eles rótulos encontrados antes das instruções, ou ainda rótulos de destino de alguma instrução. Para isso deve-se:
 - Manter atualizado o endereço de execução corrente, chamado de locationCounter.
 - Armazenar os valores dos símbolos (rótulos) na Tabela de Símbolos (TS) para uso posterior no passo 2.
 - Processar as pseudo-instruções.
 - Passo2: O objetivo é gerar o código objeto e possivelmente um arquivo de listagem contendo além do código objeto, o texto fonte à direita do código objeto. Para isso, este passo deve:
 - Recuperar os valores dos símbolos (da TS).
 - · Gerar as instruções.
 - Processar as pseudo-instruções.

Diagrama de Classes do Montador Java Fundamentos da Eng.de Computaçã MvnAsm Anarosa A. F. Brar Jaime S. Sichman + TwoPassAssembler () Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009 SymbolTable ASM # analyzeLine () # "***cestComment () + SymbolTable () + symbolInTable (+ setSymbolValue + definedSymbol (+ insertSymbol () Linguagem Simbólica Montador Absoluto Autores: Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha PseudoTable # PseudoTable () Revisores Pass2 Output + Pass1 () + getSymbolTable () + getIOErrorMessage (+ getASMErrorMessage v. 1.4 ago 2009 # InstructionsTable () + instructionDefined () + getInstructionCode (+ getTable ()





Professores: Anarosa A. F. Brandā Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Διιτοτρο:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Classes do Montador Absoluto

- O montador é definido a partir de uma classe abstrata (*AbstractAssembler*) porque o projeto deve prever a possibilidade de existência de um montador de um passo, ou de dois passos. A partir da decisão de projeto, o montador construído para esta disciplina é de dois passos (*TwoPassAssembler*). As demais classes são:
 - <u>Tabela de instruções</u> (*InstructionsTable*): define as instruções válidas (símbolo e valor).
 - <u>Tabela de pseudo-instruções</u> (*PseudoTable*): define as pseudoinstruções válidas (símbolo e valor).
 - <u>Tabela de símbolos</u> (SymbolTable): permite armazenar e recuperar os rótulos (símbolo e endereço real).
 - <u>Passo</u> (Pass): define a estrutura dos passos, que são derivados desta classe (Pass1 e Pass2).
 - <u>Saída</u> (Output): responsável por toda saída de dados para os arquivos.
 - **Constantes** (ASM): define as constantes utilizadas no montador.
 - Ponto de entrada (MvnAsm): contém o programa principal que inicia o montador.





PCS 2302/2024 Laboratório de Fundamentos da Eng.de Computaçã

Professores: Anarosa A. F. Brand Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Lógica Geral do Montador

O algoritmo utilizado é o seguinte:

begin

Marque o endereço inicial de geração de código como 0 /* locationCounter */; abra o arquivo com o programa;

while não encontra fim de arquivo do

Passo1: leia uma linha preenchendo a Tabela de Símbolos (TS);

end

reinicie o arquivo;

while não encontra fim de arquivo do

Passo2: **begin** leia uma linha;

monte e gere o código objeto correspondente usando a TS;

escreva o código gerado nos arquivos de saída (em arquivo de saída carregável);

end

end

fecha os arquivos;

end





Professores: Anarosa A. F. Brandão Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Leitura e Tratamento das Linhas

begin

```
leia a linha até o final <EOL>;
separe os tokens da linha (ou seja, palavras);
while houver tokens do
if não é comentário then
armazena temporariamento o token;
end
end
if há token armazenado then
analiza a linha;
end
incremente o contador de linhas;
pegue a próxima linha;
```

IST



PCS 2302/2024 Laboratório de Fundamentos da Eng.de Computaçã

Professores: Anarosa A. F. Brandi Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Análise de uma Linha

begin

```
if há 3 tokens then

| // há um rótulo e deve ser tratado;
| if rótulo não está definido na TS then
| defina o valor do rótulo na TS como sendo o locationCounter;
| incremente o locationCounter de 2 (porque a abstração da MVN é Word);
| else
| erro! o rótulo já estava definido;
| end
| end
| Teste a validade do restante da linha (operador e operando);
```





Professores: Anarosa A. F. Brandão Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

utores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Teste de Operador e de Operando

begin

verifique se o operador é válido (se é instrução ou pseudo); verifique se o operando é válido (se é número ou rótulo);

end





PCS 2302/2024 Laboratório de Fundamentos da Eng.de Computação

Professores: Anarosa A. F. Branda Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Montagem e Geração de Código

begin

if argumento é instrução then
| pegue e monte o código correspondente a partir da Tabela de instruções;
else
| if é pseudo then
| trate a pseudo corretamente;
end

end

end





Professores: Anarosa A. F. Brandã Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

110413010

v. 1.4 ago 2009

21

Exercícios (1)

TYGXXA08E01 09

- A principal tarefa desta aula é implementar o montador absoluto completo em Java, usando a lógica ilustrada nas transparências, e completando a especificação. Deve-se manter o padrão utilizado até o momento para o código e a documentação.
- O diagrama de classes do montador é aquele apresentado.
- Será fornecido um arquivo fonte com o montador absoluto, faltando implementar a classe referente à Tabela de Símbolos.

TSP



PCS 2302/2024
Laboratório de
Fundamentos da
Eng.de Computação

Professores: Anarosa A. F. Brandão Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores:

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Exercícios (2)

- Além desta classe, todo o tratamento referente às pseudo-instruções precisa ser realizado. Deve-se verificar no diagrama de classes e nos arquivos recebidos outras eventuais necessidades para completar o montador.
- Testar o montador com a geração de código do programa fornecido no arquivo tmontabs.asm
- O montador deve gerar como saída os arquivos tmontabs.mvn e tmontabs.lst correspondentes





Professores: Anarosa A. F. Brandão Jaime S. Sichman Reginaldo Arakaki Ricardo L.A. Rocha © 2009

Aula 8:

Linguagem Simbólica Montador Absoluto

Autores

Jaime S. Sichman João José Neto Paulo S. Muniz Silva Ricardo L. A. Rocha

Revisores:

v. 1.4 ago 2009

Tabela de mnemônicos para a MVN (de 2 caracteres)

Operação 0	Operação 1	Operação 2	Operação 3
J um p	Jump if Zero	Jump if Negative	Load Value
Mnemônico JP	Mnemônico JZ	Mnemônico JN	Mnemônico LV
Operação 4	Operação 5	Operação 6	Operação 7
Add	Subtract	Multiply	Divide
Mnemônico +	Mnemônico –	Mnemônico *	Mnemônico /
Operação 8	Operação 9	Operação A	Operação B
Load	Move to Memory	Subroutine Call	Return from Sub.
Mnemônico LD	Mnemônico MM	Mnemônico SC	Mnemônico RS
Operação C	Operação D	Operação E	Operação F
Halt Machine	Get Data	Put Data	Operating System
Mnemônico HM	Mnemônico GD	Mnemônico PD	Mnemônico OS