

Laboratório de Sistemas Embarcados e Distribuídos

Conjunto de Instruções Parte VI – Geração de Código Executável

Histórico de revisões

Revisão	Data	Responsável	Descrição
0.1	-X-	Prof. Cesar Zeferino	Primeira versão
0.2	04/2017	Felipe Viel	Revisão do modelo
0.3	09/2022	Thiago Felski Pereira	Revisão para o RISC-V

Observação: Este material foi produzido por pesquisadores do Laboratório de Sistemas Embarcados e Distribuídos (LEDS – Laboratory of Embedded and Distributed Systems) da Universidade do Vale do Itajaí e é destinado para uso em aulas ministradas por seus pesquisadores.

Objetivo

Conhecer o processo de geração de um código executável, identificando os programas utilizados e as funções de cada um deles

Conteúdo

- Geração de código executável
- Compilador
- Montador
- Ligador
- Carregador

Bibliografia

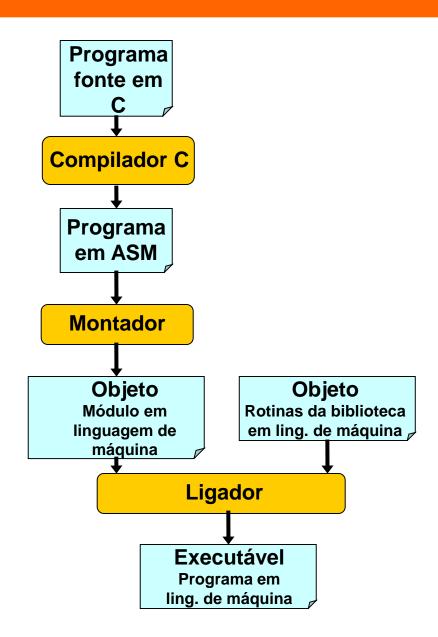
□ PATTERSON, David A.; HENNESSY, John L. Abstrações e tecnologias computacionais. *In*: ______. Organização e projeto de computadores: a interface hardware/software. 4. ed. Rio de Janeiro: Campus, 2014. cap. 2. Disponível em: http://www.sciencedirect.com/science/book/9788535235852>. Acesso em: 13 mar. 2017.

- Edições anteriores
 - □ Patterson e Hennessy (2005, cap. 2)
 - □ Patterson e Hennessy (2000, cap. 3)

1 Suporte a procedimentos

Geração do código executável

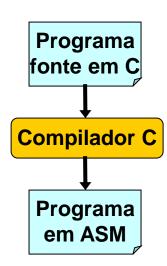
- A partir de um código fonte escrito em uma linguagem de alto nível (ex: C), são necessários três programas utilitários:
 - Compilador
 - Montador
 - Ligador



2 Compilador

□ Função

Transforma um programa escrito em uma linguagem de alto nível (ex: C ou Pascal) em um equivalente expresso na linguagem de montagem (assembly)

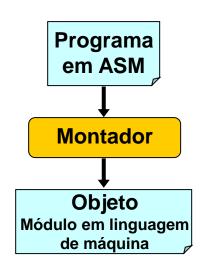


OBS

Alguns compiladores produzem diretamente o módulo-objeto, eliminando a necessidade de usar um montador

□ Função

□ Transforma um programa expresso na linguagem de montagem (assembly) para a linguagem de máquina gerando um código não executável denominado arquivo-objeto (ou módulo-objeto)



O montador precisa saber os endereços que correspondem a cada um dos labels do programa. Isso é feito por meio de uma tabela chamada tabela de símbolos que armazena pares de símbolo/endereço

Exemplo de estrutura de arquivo-objeto (UNIX)

- Cabeçalho
- Segmento de texto
- Segmento de dados
- Informações sobre relocação
- Tabela de símbolos
- Informações para análise de erros

Exemplo de estrutura de arquivo-objeto (UNIX)

- Cabeçalho
 - Descreve o tamanho e a posição das demais parte do arquivo
- Segmento de texto
 - Contém o código na linguagem de máquina
- Segmento de dados
 - Contém os dados que forem necessários ao programa (estáticos ou dinâmicos)
- Informações sobre relocação
 - Identificam instruções e dados que dependem de endereços absolutos, por ocasião da carga do programa na memória
- Tabela de símbolos
 - Contém labels não-definidos durante a montagem (ex: referências externas)
- Informações para análise de erros
 - Descrição concisa de como os módulos foram compilados de modo que depurador possa associar instruções de máquina com arquivos fonte em C

Pseudo-instruções

- Além do conjunto de instruções definidas na linguagem de máquina do processador o montador oferece ao programador as chamadas pseudoinstruções
- Uma pseudo-instrução é traduzida para uma instrução do processador
- Exemplo
 - move t0,t1 → add t0,zero, t1

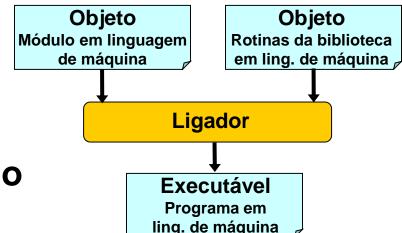
Outros tipos de pseudo-instruções (ver Apêndice A)

- Aritméticas e Lógicas
- Manipulação de Constantes
- Comparação
- Carga
- Armazenamento
- Movimento de dados
- Ponto-flutuante

□ Função

 Liga os módulos-objeto e gera um programa executável

- Passos básicos do trabalho do ligador
 - Colocar os módulos de código e de dados simbolicamente na memória
 - Determinar os endereços dos rótulos de dados e instruções
 - Resolver as referências internas e externas



Observações importantes

- O ligador usa informações de relocação e a tabela de símbolos de cada módulo-objeto para resolver todos os labels indefinidos
- O ligador edita os módulos, substituindo endereços antigos por novos
- O ligador produz um arquivo executável que tem um formato parecido com o de um módulo-objeto, mas exclui várias seções (referências não resolvidas, informações de relocação, tabela de símbolos, informações p/ o depurador), ou seja, possui as seguintes seções
 - Cabeçalho
 - Segmento de texto
 - Segmento de dados

■ Exemplo de ligação de dois módulos (A e B)

Módulo A

Cabeçalho do	Nome	Procedimento A	
arquivo objeto	Tamanho do texto	100 _{hexa}	
	Tamanho dos dados	20 _{hexa}	
Segmento de texto	Endereço	Instrução	
(código)	0	lw a0, 0(gp)	
	4	jalr zero, 0	
Segmento de dados	Endereço	Dado	
	0	(X)	
Informação de	Endereço	Instrução	Dependência
relocação	0	lw	X
	4	jalr	В
Tabela de símbolos	Label	Endereço	
	X	??	
	В	??	

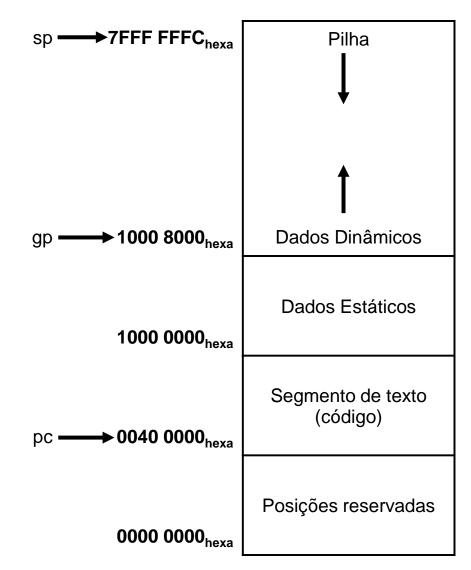
Exemplo de ligação de dois módulos (A e B)

Módulo B

Cabeçalho do	Nome	Procedimento B	
arquivo objeto	Tamanho do texto	200 _{hexa}	
	Tamanho dos dados	30 _{hexa}	
Segmento de texto	Endereço	Instrução	
(código)	0	sw a1, 0(gp)	
	4	jalr zero, 0	
Segmento de dados	Endereço	Dado	
	0	(Y)	
Informação de	Endereço	Instrução	Dependência
relocação	0	sw	Υ
	4	jalr	Α
Tabela de símbolos	Label	Endereço	
	Υ	??	
	Α	??	

Exemplo de ligação de dois módulos (A e B)

Mapa de memória



■ Exemplo de ligação de dois módulos (A e B)

Arquivo executável

Cabeçalho do arquivo	Tamanho do texto	300 _{hexa}	
executável	Tamanho dos dados	50 _{hexa}	
Segmento de texto (código)	Endereço	Instrução	
	0040 0000 _{hexa}	lw a0, 8000 _{hexa} (gp)	
	0040 0004 _{hexa}	jal 400100 _{hexa}	
	0040 0100 _{hexa}	sw a1, 8020 _{hexa} (gp)	
	0040 0104 _{hexa}	jalr 400000 _{hexa}	
Segmento de dados	Endereço	Dado	
	1000 0000 _{hexa}	(X)	
	1000 0020 _{hexa}	(Y)	
lista 2000 — na primaira instrução d			

NOTA: O imediato 8000_{hexa} , na primeira instrução do programa, é um valor negativo que somado ao conteúdo de \$gp (1000 8000_{hexa}) resulta em $1000\ 0000_{hexa}$ que é a posição de X

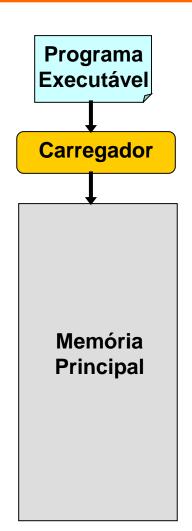
5 Carregador

□ Função

 Transfere o programa executável do disco para a memória principal

Carregamento de um executável no Unix

- O carregador lê o cabeçalho para determinar os tamanhos dos segmentos de texto e de dados
- Cria espaço de endereços com o tamanho necessário
- Copia as instruções e os dados para a memória
- Copia os parâmetros (se houver algum) para a pilha do programa principal
- Inicializa os registradores (incluindo o sp)
- Desvia para a rotina de inicialização que copia os parâmetros nos registradores de argumento e chama a rotina principal



6 Exemplo no RARS

```
.data
int main() {
                                      x : .word 5
                                      y:.word 2
      int x = 5;
                                      z: .word 0
                                .text
      int y = 2;
                                main:
                                      la t3, x
      int z = 0;
                                      lw t4, 0(t3) # t4=x
                                      la t3, y
                                      lw t5, O(t3) # t5=y
      z = x + y;
                                      la t3, z
                                      add t6,t4,t5 #z=x+y
                                      sw t6, 0(t3)
```

6 Exemplo no RARS

□ Programa após a utilização das ferramentas (Toolchains)

Address	Code	Basic	Source		ırce		
0x00400000	0x0fc10e17	uipc x28,0x0000fc10	8:	la	t3,	Х	
0x00400004	0x000e0e13	addi x28,x28,0					
0x00400008	0x000e2e83	Lw x29,0(x28)	9:	lw	t4,	0(t3)	#t4 = x
0x0040000c	0x0fc10e17	uipc x28,0x0000fc10	11:	la	t3,	У	
0x00400010	0xff8e0e13	addi x28,x28,0xfffffff8					
0x00400014	0x000e2f03	lw x30,0(x28)	12:	lw	t5,	0(t3)	#t5 = y
0x00400018	0x0lee8fb3	add x31,x29,x30	14:	add	t6,	t4, t5	#t6 = x + y
0x0040001c	0x0fc10e17	uipc x28,0x0000fc10	16:	la	t3,	Z	
0x00400020	0xfece0e13	addi x28,x28,0xffffffec					
0x00400024	0x01fe2023	sw x31,0(x28)	17:	sw	t6,	0 (t3)	#z = t6