Ligador, carregador, DLL

Ligador: fundamentos

- Se programa tratado como bloco único
 - Alteração em uma linha de código
 - Requereria total recompilação/remontagem
 - » Ineficiente
 - Limitaria o uso de bibliotecas
- Solução pragmática:
 - Dividir o programa em módulos
 - Só recompilar/remontar módulo alterado

Ligador: consequência da modularidade

- É necessário um programa ligador
 - Emenda módulos que foram compilados/montados isoladamente
 - » "Linkeditor" ("linker")
- Justificativa
 - É mais eficiente "remendar"
 - » Algumas linhas de código
 - Que recompilar/remontar
 - » Todo o código

Ligador: etapas da ligação

- Posicionar código e dados em memória
 - Simbolicamente
 - » Pois feito em arquivo no disco
- Determinar endereços de referências
 - Labels de instruções e dados
- Editar referências
 - Internas
 - » Aquelas dentre as já resolvidas pelo montador, mas que precisem ser modificadas
 - Externas
 - » Não resolvidas

Ligador: edição de referências

- Referências a serem editadas ocorrem em:
 - Desvios (os que usam modo absoluto, i.e. <u>não</u> relativo ao PC)
 - » Referências a instruções
 - Load/store (as que usam modo absoluto ⇒ relativo a gp)
 - » Referências a dados
- Para editar/resolver referências, usam-se:
 - Informações de relocação
 - » Lista de referências anotadas que requerem edição
 - Tabela de símbolos
 - » Lista de referências não resolvidas

Ligador: pressupostos da montagem

- Módulos montados independentemente
- Mesmo posicionamento na memória
 - Código no início do segmento . text
 - Dados no início do segmento .data
- Posição relativa dos módulos
 - Desconhecida em tempo de montagem
 - Determinada em tempo de ligação
 - » Relocação

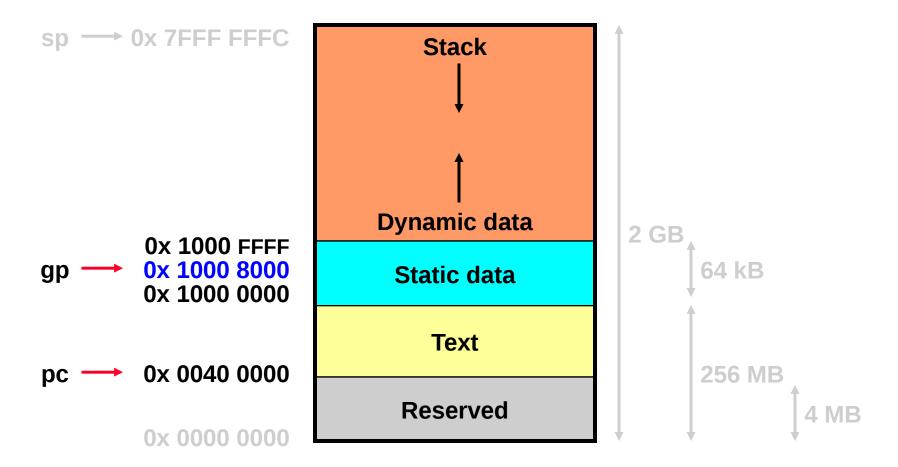
Ligador: relocação dos módulos

- Cada módulo foi posicionado
 - Em seu próprio espaço de endereçamento
 - Referências absolutas resultam inválidas
 - » Precisam ser editadas
 - » Exemplo: jal 0x0004 → jal 0x0040 0004
- Relocação garante compatibilidade
 - Das referências usadas nos módulos
 - Com o novo espaço de endereçamento

Ligador: resultado da ligação

- Ligador produz arquivo executável
- Formato similar ao do arquivo objeto
 - Mas sem referências indefinidas
 - Nem informação de relocação

Uso da memória: revisitando o layout



Object file header	Name	Procedure A	
	Text size	0x 100	
	Data size	0x 20	
	Address	Instruction	
Text segment	0	lw \$a0, 0(\$gp)	
rext segment	4	jal 0	
Doto commont	0	(X)	
Data segment			
Relocation info	Address	Instruction type	Dependency
	0	lw	Х
	4	jal	В
Symbol table	Label	Address	
	Χ	???	
	В	???	

Código objeto do Procedimento A

Object file header	Name	Procedure B	
	Text size	0x 200	
	Data size	0x 30	
	Address	Instruction	
Text segment	0	sw \$a1, 0(\$gp)	
rext segment	4	jal 0	
		:	
Data segment	0	(Y)	
Data Segment			
Relocation info	Address	Instruction type	Dependency
	0	SW	Υ
	4	jal	Α
Symbol table	Label	Address	
	Υ	???	
	А	???	

Código objeto do Procedimento B

Executable file	Name		
header	Text size	0x 300	
Headel	Data size	0x 50	
	Address	Instruction	
	0	lw \$a0, 0(\$gp)	256
	4	jal 0	bytes
Text segment			Dytes
	0	sw \$a1, 0(\$gp)	512
	4	jal 0	bytes
			•
Data segment	0	(X)	32
			↓ bytes
	0	(Y)	† 48
			↓ bytes

Código executável: atualização do cabeçalho

Executable file header	Name	
	Text size	0x 300
	Data size	0x 50
	Address	Instruction
	0x 0040 0000	lw \$a0, 0(\$gp)
	0x 0040 0004	jal 0
Text segment		
	0x 0040 0100	sw \$a1, 0(\$gp)
	0x 0040 0104	jal 0
Data segment	0	(X)
	0	(Y)

Código executável: relocação de código

Executable file	Name	
header	Text size	0x 300
Heauei	Data size	0x 50
	Address	Instruction
	0x 0040 0000	lw \$a0, 0(\$gp)
	0x 0040 0004	jal 0
Text segment		
	0x 0040 0100	sw \$a1, 0(\$gp)
	0x 0040 0104	jal 0
	0x 1000 0000	(X)
Data segment		
	0x 1000 0020	(Y)

Código executável: relocação de dados

Executable file	Name	
header	Text size	0x 300
licauci	Data size	0x 50
	Address	Instruction
	0x 0040 0000	lw \$a0, 0(\$gp)
	0x 0040 0004	jal <mark>0x 40 0100</mark>
Text segment		
	0x 0040 0100	sw \$a1, 0(\$gp)
	0x 0040 0104	jal <mark>0x 40 0000</mark>
	0x 1000 0000	(X)
Data segment		
	0x 1000 0020	(Y)

Código executável: edição de referências em desvios

Executable file	Name	
header	Text size	0x 300
Headel	Data size	0x 50
	Address	Instruction
	0x 0040 0000	lw \$a0, <mark>0x 8000</mark> (\$gp)
	0x 0040 0004	jal 0x 40 0100
Text segment		
	0x 0040 0100	sw \$a1, <mark>0x 8020</mark> (\$gp)
	0x 0040 0104	jal 0x 40 0000
	0x 1000 0000	(X)
Data segment		
	0x 1000 0020	(Y)

Código executável: edição de referências em load/store

0x 10008000 (base)
- 0x 10000000 (efetivo)
0x 00008000 (-offset)

0x 00008000
0x 10008000
0x 10008000
0x FFFF7FF
+ 0x 00000001
0x FFFF8000 = 0x 8000

Executable file	Name	
header	Text size	0x 300
Header	Data size	0x 50
	Address	Instruction
	0x 0040 0000	lw \$a0, <mark>0x 8000</mark> (\$gp)
	0x 0040 0004	jal 0x 40 0100
Text segment		
	0x 0040 0100	sw \$a1, <mark>0x 8020</mark> (\$gp)
	0x 0040 0104	jal 0x 40 0000
	0x 1000 0000	(X)
Data segment		
	0x 1000 0020	(Y)

Código executável: edição de referências em load/store

0x 10008000 (base)
- 0x 10000000 (efetivo)
0x 00008000 (-offset)

0x 00008000 Trocar sinal 0x FFFF7FFF + 0x 00000001

0x 10008000 (base) + 0x FFFF8000 (offset) 0x 10000000 (efetivo)

0x FFFF8000 = 0x 8000

Executable file	Name	
header	Text size	0x 300
Header	Data size	0x 50
	Address	Instruction
	0x 0040 0000	lw \$a0, <mark>0x 8000</mark> (\$gp)
	0x 0040 0004	jal 0x 40 0100
Text segment		
	0x 0040 0100	sw \$a1, <mark>0x 8020</mark> (\$gp)
	0x 0040 0104	jal 0x 40 0000
	0x 1000 0000	(X)
Data segment		
	0x 1000 0020	(Y)

Código executável: edição de referências em load/store

Carregador: fundamentos

- Arquivo executável reside no disco
 - Após a etapa de ligação
- Sistema operacional precisa:
 - -Ler o arquivo executável no disco
 - Carregá-lo em memória
 - Disparar sua execução
- Componente do sistema operacional
 - O programa carregador ("loader")

Carregador: passos de processamento

- Lê o cabeçalho do arquivo executável
 - Para determinar tamanho dos segmentos
 - » Texto e dados
- Cria um espaço de endereçamento
 - Suficiente para acomodar texto e dados
- Copia instruções e dados
 - Do arquivo executável para a memória

Carregador: passos de processamento

- Copia parâmetros do programa principal
 - Na pilha (se existirem parâmetros)
- Inicializa os registradores
 - -Os de uso geral e o sp
- Inicia e termina a execução
 - Desvia para a rotina de inicialização
 - » Que copia os parâmetros para registradores
 - Chama a rotina principal
 - Em seu retorno, termina o programa
 - » Chamada de sistema (syscall exit)

- Mecanismo estudado é ligação estática
 - Rotinas de bibliotecas são ligadas
 - Antes de o programa entrar em execução
- Desvantagem 1:
 - Não permite "upgrade" de bibliotecas
 - » Como rotinas estão incorporadas no executável
 - » Programa continua usando versão antiga
 - » Mesmo que versão nova disponível

- Desvantagem 2:
 - Todas as rotinas invocáveis são carregadas
 - » Mas somente as usadas no código
 - Mesmo que nem todas sejam usadas
 - » Em uma dada execução do programa
 - Ocupação ineficiente de espaço em memória
 - » Por exemplo: todas as rotinas da biblioteca C padrão usadas no código ⇒ 2,5 MB

- Desvantagem 3:
 - Possível redundância no sistema de arquivos
 - » Cópias de uma mesma rotina em executáveis distintos
- Desvantagem 4:
 - Possível redundância em memória
 - » Cópias de uma mesma rotina em executáveis distintos

- Bibliotecas ligadas dinamicamente
 - Rotinas de bibliotecas <u>não</u> ligadas/carregadas
 - Até programa ser carregado/entrar em execução
 - » "Dynamic Linked Libraries" (DLLs)
- Requisito:
 - Programas/bibliotecas mantêm informação extra
 - » Para localização de procedimentos não locais

DLL: alternativas de implementação

Alternativa 1:

Ligação dinâmica em tempo de carga

- Carregador invoca ligador
 - » Para encontrar bibliotecas apropriadas
 - » Resolver as referências externas

Desvantagem:

- Todas as rotinas invocáveis são ligadas
 - » Embora nem todas efetivamente invocadas em tempo de execução

DLL: alternativas de implementação

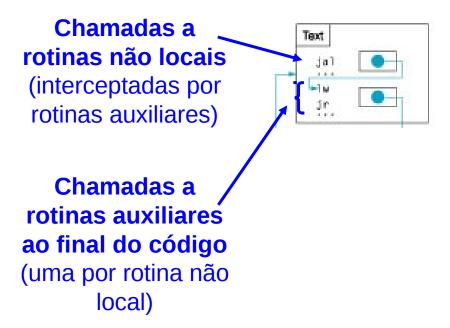
Alternativa 2:

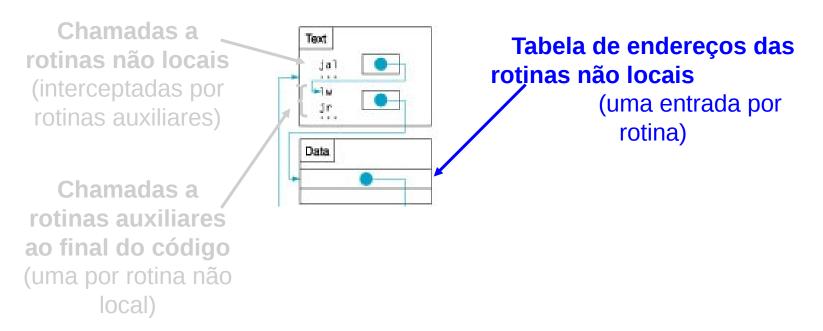
Ligação dinâmica em tempo de execução

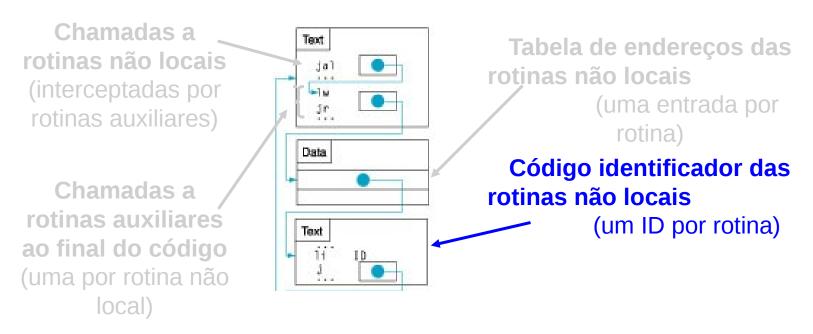
- Cada rotina é ligada o mais tarde possível
- Somente depois de ser invocada
 - » "Lazy procedure linkage"

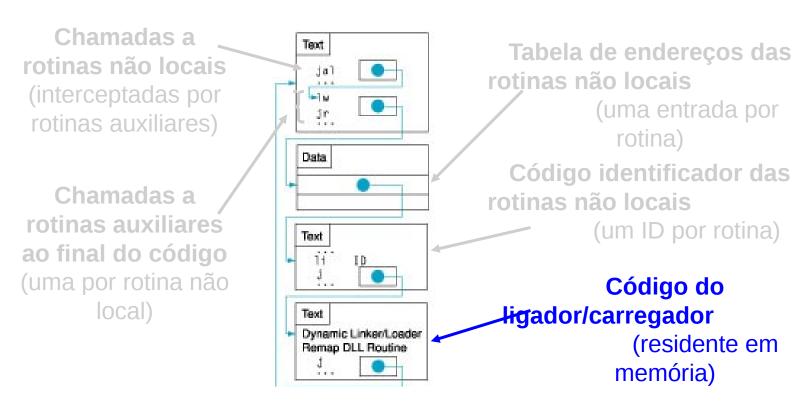
Vantagens:

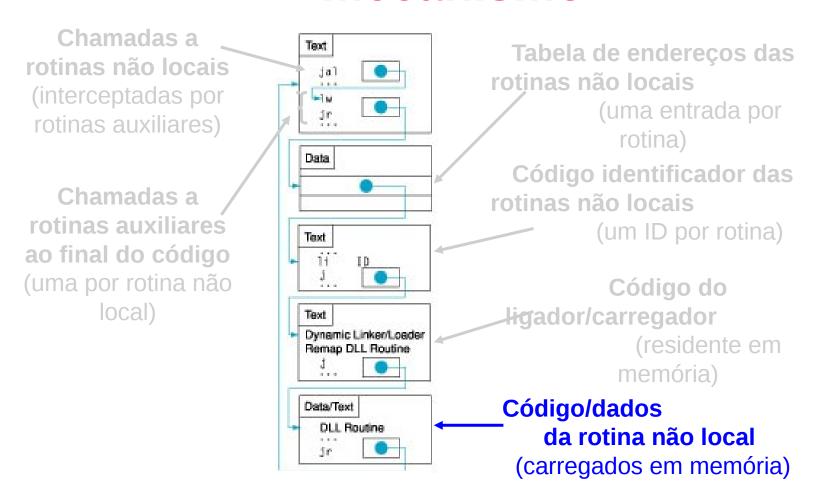
- Só rotinas efetivamente invocadas são carregadas
- Desempenho próximo ao obtido com ligação estática
 - » Exceto na primeira invocação (degradação de desempenho)

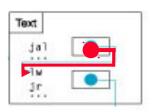




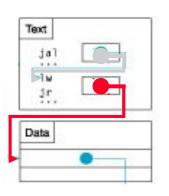






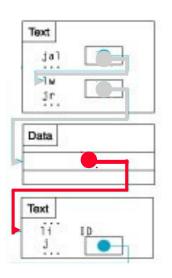


Passo 1: invocação da rotina não local



Passo 1: invocação da rotina não local

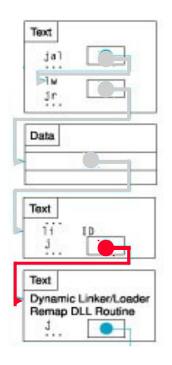
Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar



Passo 1: invocação da rotina não local

Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

Passo 3: identificação da rotina não local

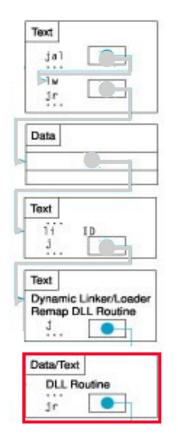


Passo 1: invocação da rotina não local

Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

Passo 3: identificação da rotina não local

Passo 4: desvio para o carregador/ligador



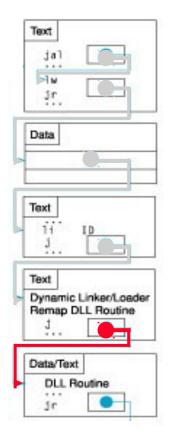
Passo 1: invocação da rotina não local

Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

Passo 3: identificação da rotina não local

Passo 4: desvio para o carregador/ligador

Passo 5: carga e ligação da rotina identificada



Passo 1: invocação da rotina não local

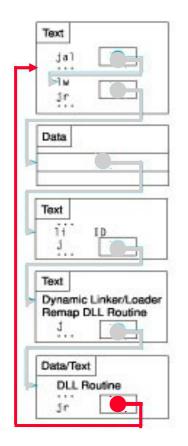
Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

Passo 3: identificação da rotina não local

Passo 4: desvio para o carregador/ligador

Passo 5: carga e ligação da rotina identificada

Passo 6: desvio para a rotina carregada



Passo 1: invocação da rotina não local

Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

Passo 3: identificação da rotina não local

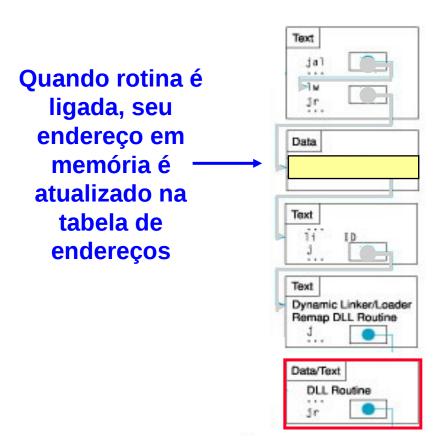
Passo 4: desvio para o carregador/ligador

Passo 5: carga e ligação da rotina identificada

Passo 6: desvio para a rotina carregada

Passo 7: retorno da rotina executada

DLL: revisitando o Passo 5



Passo 1: invocação da rotina não local

Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

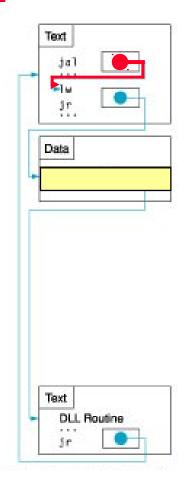
Passo 3: identificação da rotina não local

Passo 4: desvio para o carregador/ligador

Passo 5: carga e ligação da rotina identificada

DLL: invocações subseqüentes da rotina

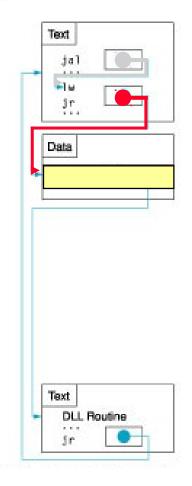
Passo 1: invocação da rotina não local



DLL: invocações subseqüentes da rotina

Passo 1: invocação da rotina não local

Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

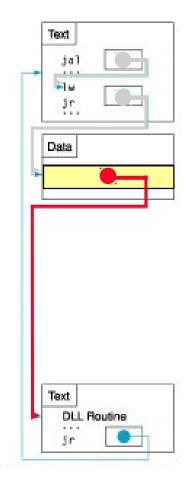


DLL: invocações subseqüentes da rotina

Passo 1: invocação da rotina não local

Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

Passo 3: desvio para a rotina carregada



DLL: invocações subsequentes da rotina

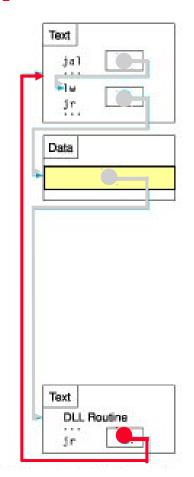
Passo 1: invocação da rotina não local

Passo 2: interceptação pela rotina auxiliar

Passo 3: desvio para a rotina carregada

Passo 4: retorno da rotina executada

Nota: instrução de desvio indireto (jr) permite o suporte a DLLs



DLL: avaliação

- Espaço adicional em arquivo e memória (-)
 - Para armazenar informação extra
 - » Necessária à ligação dinâmica
- Degradação de desempenho (-)
 - Primeira invocação de rotina de biblioteca
 - » Tempo gasto para carga da rotina e sua ligação em tempo de execução
 - Invocações posteriores com *overhead* marginal
 - » 2 desvios por invocação de rotina

DLL: avaliação

- Upgrade automático de bibliotecas (+)
 - Em ambas as alternativas de implementação
- Uso eficiente do sistema de arquivos (+)
 - Em ambas as alternativas de implementação
- Uso eficiente de memória (+)
 - Na alternativa "Lazy Library Linkage"
 - » Uso difundido em sistemas de propósitos gerais
 - » Windows (.dll) e UNIX (.so)