Dynamic Linked Library (.dll) e Shared Object (.so)

estudo

Lucas Skywalker

21 de setembro de 2015

1 Intro

As .dll ou .so são bibliotecas que contém rotinas já previamente compiladas. Para que o processo de reutilização dessas rotinas pelo seus programas seja mais ágil e menos custoso, pois se prevê que serão reutilizadas muitas vezes pelos seus programas.

2 Estabelecendo ligação dinâmica pela primeira vez

- 1. De repente o sistema operacional se depara com uma rotina não local, ele gera um desvio para poder resolver o problema que apareceu para ele, de uma rotina contida em algum .dll ou .so, que será um jal [LABEL1] (o jal é porque ele deve retornar ao PC+4 depois dessa chamada para rotinas.)
- 2. A [LABEL1] é o local dentro do programa que irá ler a memória onde está guardada o endereço da sua rotina não local, isto é, ele irá executar lw \$s1, [LABEL2], corregando o endereço da rotina não local em um registrador (neste caso \$s1), e logo após irá executar um jr \$s1 para desviar para o valor contido no endereço [LABEL2]. Como é a nossa primeira execução, o valor dentro de [LABEL2] não é a rotina que nós queremos ainda, ao invés disso ele irá ter o endereço do identificador da rotina, logo ele irá desviar para o identificador.
- 3. O código do identificador da rotina não local que o programa quer, será visto pelo montador como um li \$s0, I (li = load immediate), logo após carregar [LC] ele desviará para o ligador/carregador (LC).
- 4. O LC irá caregar o código da rotina em memória e irá mapear o endereço do código para o endereço da memória [LABEL2], aí então ele desviará para a torina não local e a rotina será executada.
- 5. Executa a rotina não local e retorna para o programa.

	programa.o		programa.o + printf.o
0040 0000		0040 0000	
0040 0054	jal LABELl # observe que o sist. op. desvia princípio para outro lugar, a fim de resolver o problema da ligação dinâmica.Patterson página 147 2.12	0040 0054	jal LABEL1—— jr \$ra
0040 0100 0040 0104	lw \$s1, LABEL2 # como que ele vai resolver esse endereço? Ele busca na memória	0040 0100 0040 0104	lw \$s1, LABEL2
0040 1000	li \$50, I # o que tem na memória é um endereço, que indica o local onde está a rotina de ligamento/ carregamento. assim na primeira chamada para rotina de dll, acontece esse tramite todo, mass depois você verá que ele não precisará mais fazer todo esse caminho. (Patterson página 147)	0040 1000	li \$50, I j LC # load immed é pseudo-instrução e vai ser modificada para poder gravar em \$50 um endereço de 32 bits.
0040 FF00	(Código das rotinas de remap. do LC) j LD # o sistema executa o jump direto para a rotina dinâmica (pré compilada) para poder executar agora alguma funcionalidade.	0040 FF00	(Código das rotinas de remap. do LC) j LD
		0041 0000	(Código da rotina printf)
		0040 03FC	jr \$ra
1000 0000	(programa.data)	1000 0000	(programa.data)
1000 0018		1000 001C	# primeiro programa.data tem o valor
1000 0100	0x0040 1000	1000 0100	apontando para 0x00401000 que foi carregado em \$sl usando duas instr. implícitas. # depois desse quadro, realizando a primeira vez
	<pre># esse primeiro layout é como se ainda não tivesse sido ligado o programa.o com a rotina printf.o do banco dinâmico. # isto quer dizer que esse endereço em memória, de 32 bits, contém o local no layout de memória para onde jr \$sl irá desviar pela primeira vez.</pre>	1000 0100	que ocorre a ligação, não vai mais acontecer todo esse trâmite, o endereço aqui vai mudar para o endereço da (printf.data) rotina printf, pois agora ela já está carregada na memória, certo? não tem porque recalcular o seu endereço novamente, basta
		1000 010C	modificar aquí em programa.data em 0x10000100 ⇒> 0x00410000; # ver página 147 do livro organização de computadores Patterson.