Universidade Federal do Rio Grande do Sul Escola de Engenharia Departamento de Sistemas Elétricos de Automação e Energia ENG10032 Microcontroladores

Roteiro de Laboratório 04 Convenções de Chamada de Função

Prof. Walter Fetter Lages
4 de abril de 2018

1 Objetivo

O objetivo deste laboratório é explorar as convenções de chamada de subrotinas da linguagem C. Isto será feito através do desenvolvimento de rotinas em Assembly que possam ser chamadas a partir de programas em linguagem C.

2 Introdução

Em linguagens de alto-nível, os parâmetros para as funções, sub-rotinas, etc. são passados através da pilha do sistema. Cada linguagem possui certas convenções que devem ser obedecidas para esta passagem de parâmetros. Sendo obedecidas estas convenções, torna-se irrelevante em que linguagem a subrotina foi escrita. As convenções utilizadas pelas diversas linguagens diferem entre si, basicamente pelos seguintes aspectos:

- Ordem com que os parâmetros são colocados na pilha
- Se os parâmetros são passados por valor (o parâmetro é colocado na pilha) ou por referência (o endereço do parâmetro é colocado na pilha)
- Se quem limpa a pilha (remove os parâmetros) é a função que chama ou a função que é chamada

Em particular na linguagem C, a convenção é que os parâmetros são colocados na pilha por valor, da direita para a esquerda (ou seja, o último parâmetro é o primeiro a ser colocado na pilha) e quem limpa a pilha é a função que está fazendo a chamada. Estas convenções são particularmente interessantes porque

permitem que sejam implementadas facilmente funções com número variável de argumentos, com por exemplo a função printf(), cujo protótipo é:

```
int printf(const char *format,...)
```

Note que os ... (elipses, na terminologia de C) indicam um número variável de parâmetros. O número de argumentos com o qual a função é chamada é especificado através de um dos argumentos anteriores.

Usualmente em sistemas IA32, tem-se que o valor de retorno da função deve estar no registrador eax, se for de 32 bits ou edx:eax, se for de 64 bits, ou st (0), se for ponto flutuante.

No Linux tem-se ainda que os registradores ebp, esi, edi e ebx, ou seja, os registradores de base e de índice, devem ser preservados através da chamada da subrotina (isto é, devem ser salvos e restaurados, se forem utilizados pela subrotina), enquanto os demais podem ser utilizados livremente.

Em sistemas x86_64, quando executando código de 64 bits, a convenção de chamada de funções é otimizada para passar os parâmetros por registrador quando a função possui poucos parâmetros. Os registradores rdi, rsi, rdx, rcx, r8 e r9 são utilizados para passar argumentos inteiros e ponteiros e os registradores xmm0, xmm1, xmm2, xmm3, xmm4, xmm5, xmm6 e xmm7 são utilizados para argumentos em ponto flutuante. Os demais argumentos são passados pela pilha. O valor de retorno da função deve estar em rax e os registradores rbp e rbx devem ser preservados.

3 Programa em C Chamando Rotinas em Assembly

Para demonstrar como funcionam as convenções de chamada, nesta seção será desenvolvido um programa em C para calcular a soma e a diferença de dois números inteiros. A soma e a diferença serão calculadas por rotinas implementadas em Assembly. O programa em C está na Listagem 1.

Listagem 1: Programa em C chamando rotinas em Assembly.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

#include <asmops.h>

int main(int argc,char *argv[])
{
    int a;
    int b;
    int s;
    int d;
```

Note que a soma é calculada pela função sum () e que a diferença é calculada pela função diff(). Os protótipos destas funções estão definidos no arquivo asmops.h, mostrado na Listagem 2:

Listagem 2: Arquivo de cabeçalho asmops.h.

```
#ifndef ASMOPS_H
#define ASMOPS_H

extern int sum(int a,int b);
extern int diff(int *a,int *b);
#endif
```

Na função sum () os parâmetros são as variáveis contendo os valores a serem somados. Já na função diff() os parâmetros são os endereços das variáveis (ponteiros) contendo os valores a serem somados. Usualmente se passa ponteiros para as variáveis quando se deseja que a função chamada possa alterar o conteúdo das variáveis passadas ou quando as variáveis são grandes em termos de memória, de forma que passar apenas um ponteiro é mais rápido.

A passagem de ponteiros para as variáveis é muito semelhante à passagem de parâmetros por referência, e muitas vezes é confundida com ela, mas não é exatamente igual. Na passagem por referência, a criação do ponteiro é realizada automaticamente pelo compilador, sem que seja necessária qualquer sintaxe especial para isto. Efetivamente, em C este não é o caso, já que é necessário utilizar o operador & para criar o ponteiro.

A implementação das funções em Assembly é mostrada na Listagem 3:

Listagem 3: Funções implementadas em Assembly.

```
.intel_syntax noprefix
        .text
        .global sum
        .global diff
# int sum(int a,int b)
sum:
        push
                ebp
                ebp, esp
        mov
                eax, [ebp+12] # a
        mov
        add
        pop
                ebp
        ret
# int diff(int &a,int &b)
diff:
                ebp
        push
                ebp, esp
        mov
        push
                ebx
                ebx, [ebp+8]
                                 # &a
        mov
                eax,[ebx]
                                 # a
        mov
                ebx, [ebp+12]
        mov
                                 # &b
        sub
                eax, [ebx]
        pop
                ebx
                ebp
        pop
```

Note que é utilizado o registrador ebp para acessar os dados na pilha (quando é usado este registrador ou o esp para indexação, por *default* é usado o segmento de pilha) e que na função diff, primeiro são obtidos da pilha o endereço dos parâmetros e depois os parâmetros são obtidos utilizando-se endereçamento indireto através do registrador ebx (quando é usado este registrador ou si ou di para indexação, por *default* é usado o segmento de dados).

Devido as convenções de chamada e à forma como foi montado o código de prefácio das funções, o primeiro parâmetro sempre estará em no endereço apontado por ebp+8.

4 Experimentos

1. Digite o programa em C em um arquivo denominado callasm.c.

- 2. Digite o arquivo cabeçalho em um arquivo denominado asmops.h.
- 3. Digite as rotinas em Assembly em um arquivo denominado, por exemplo asmops.s.
- 4. Digite o Makefile mostrado na Listagem 4. Note que as opções −-32, para o assembler e −m32 para o compilador, forçam a geração de código de 32 bits. Isto é necessário porque o código em Assembly está utilizando as convenções de chamada para 32 bits. Aqui isto não é estritamente necessário porque as ferramentas de desenvolvimento para a Galileo geram apenas código para 32 bits. Note que a compilação do programa em C é feita sem a flag −02.

Listagem 4: Makefile para gerar o executável do programa em C chamando rotinas em Assembly.

```
TARGET=callasm
CSRCS=$ (TARGET) . c
ASMSRCS=asmops.s
FLAGS=
INCLUDE=-I.
LIBDIR=
LIBS=
AS=$(CROSS COMPILE)as
ASFLAGS=-gstabs -a='echo $@ | cut -f 1 -d.'.lst --32 \
        -MD='echo $@ | cut -f 1 -d.'.d
CC=$ (CROSS_COMPILE) gcc
CFLAGS=-Wall -MMD $(INCLUDE) -g -m32
LDFLAGS=-m32
all: $(TARGET)
$(TARGET): $(CSRCS:.c=.o) $(ASMSRCS:.s=.o)
       $(CC) -o $@ $^ $(LDFLAGS)
        $(AS) $(ASFLAGS) -o $@ $<
-include $ (ASMSRCS:.s=.d)
%.o: %.c
        $(CC) $(CFLAGS) -c -o $@ $<
-include $(CSRCS:.c=.d)
clean:
        rm -f *~ *.bak *.o *.d *.lst
distclean: clean
       rm -f $ (TARGET)
```

5. Gere o programa executável digitando

make

6. Carrege o programa na Galileo para depuração remota com o comando:

```
gdbserver <host>:<port> callasm 1 2
```

onde é o nome do host utilizado e <port> é a porta TCP utilizada para comunicação da Galileo com o host."

7. Carregue o kdbg no host para depuração remota com o comando:

```
kdbg -r <target>:<port> callasm
```

onde <tarqet> é o nome da Galileo utilizada.

- 8. Carrege o código fonte do programa no kgdb.
- 9. Insira um breakpoint no início do programa e clique nos sinais de + a esquerda para visualizar o código em Assembly do programa.
- 10. Execute o programa passo-a-passo para verificar o seu funcionamento e como é feita a passagem dos parâmetros nos dois casos. Observe, particularmente o funcionamento da pilha do sistema.
- 11. Insira a *flag* -02 nas *flags* de compilação e repita os passos 5 a 10. Obs: antes de executar o make execute um touch callasm.c, para forçar a compilação já que o próprio Makefile não é uma dependência para gerar o executável.
- 12. Uma *string* em C é uma sequência de bytes com o código ASCII dos caracteres terminada por um byte como valor 0x00. Faça um programa em C para imprimir na tela em letras maiúsculas uma *string* passada na linha de comando. A conversão para letras maiúsculas e a impressão na tela deve ser feita por uma função implementada em Assembly. Dica: O ASCII de uma letra maiúscula diferencia-se da respectiva minúscula por apenas 1 bit.

A Chamadas do Kernel do Linux (int0x80)

A.1 Write

Escreve caracteres de um arquivo

parâmetros:

eax: código da função=4ebx: descritor do arquivo¹

ecx: ponteiro para o buffer

edx: tamanho do buffer

retorno:

eax: número de bytes escritos

erros:

eax: EAGAIN, EBADF, EFAULT, EINTR, EINVAL, EIO, ENOSPC, EPIPE

¹stdout é o descritor 1, stderr é o descritor 3 e estão sempre abertos.