# Organização Básica de computadores e linguagem de montagem

Prof. Edson Borin

2° Semestre de 2016

# Subrotinas

• BL é uma instrução de salto do ARM que armazena o endereço da próxima instrução no registrador R14, ou LR (link register), antes de saltar.

• Exemplo de subrotina:

```
MOV RO, #127
                 @ chama subrotina hash
 BL hash
 ADD R1, R2, #1 @ continua aqui
Retorna o valor da função hash em R0
hash:
 AND R1, R0, #63
 AND R0, R1, R0, LSR 6
 MOV PC, LR
```

• O que acontece com o valor de LR se a função hash chamar outra subrotina?

```
MOV RO, #127
  BL hash
                @ chama subrotina hash
@ Retorna o valor da função hash em R0
hash:
  BL outra rotina
 MOV PC, LR
```

• O que acontece com o valor de LR se a função hash chamar outra subrotina?

```
MOV RO,
  BL hash
@ Retorna o
hash:
  BL outra rotina
  MOV PC, LR
```

O valor de LR será modificado, inviabilizando o retorno para a instrução subsequente à BL hash.

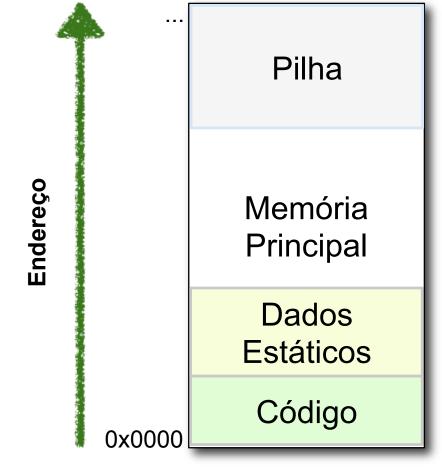
 Solução: salvar o endereço de retorno na pilha do programa.

# A pilha

• A pilha é utilizada principalmente para guardar valores temporários.

 A pilha é armazenada na memória principal

 A pilha geralmente cresce de endereços maiores para menores. Pilha descendente.



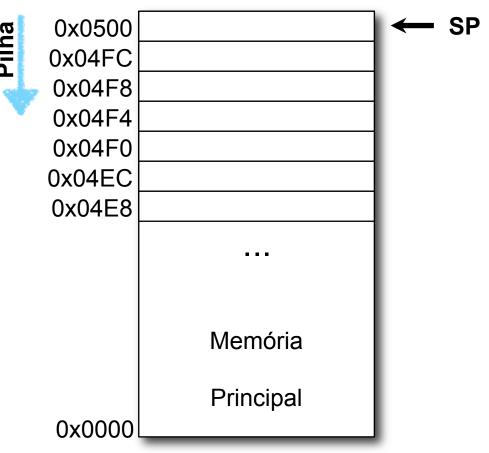
# A pilha

• O registrador R13, ou SP (stack pointer), aponta para o topo da pilha. Ele deve ser inicializado antes de utilizarmos a pilha.

• Empilhar Rn STMDB SP!, {Rn}

• Desempilhar Rn

LDMIA SP!, {Rn}



# A pilha

• **Pilha decrescente**: A pilha cresce do maior endereço para o menor.

• **Pilha crescente**: A pilha cresce do menor endereço para o maior.

## A Pilha Decrescente

- **Pilha cheia**: O SP aponta para um dado que está no topo pilha.
  - Empilhar: Decrementa SP e depois armazena o dado
  - Desempilhar: Lê o dado e depois incrementa SP.

- **Pilha vazia**: O SP aponta para a posição subsequente à do dado que está no topo da pilha (esta posição está vazia).
  - Empilhar: Escreve o dado e depois decrementa SP
  - Desempilhar: Incrementa SP e depois lê o dado

## A Pilha Decrescente-Cheia

- A pilha padrão do ARM é decrescente-cheia, ou Full-Descendant.
- Empilhar:
  - STR Rn, [SP, #-4]!
  - STMDB SP!, {Rn}
- Desempilhar:
  - LDR Rn, [SP], #4
  - LDMIA SP!, {Rn}
- Em vez de usar STMDB e LDMIA, podemos usar os apelidos: STM**FD** e LDM**FD**.

## Exercício

```
mov R0, #0
mov R1, #1
mov R2, #2
STMFD SP!, {R0}
STMFD SP!, {R1}
STMFD SP!, {R2}
EOR R0, R0, R0
EOR R1, R1, R1
EOR R2, R2, R2
LDMFD SP!, {R0}
LDMFD SP!, {R1}
LDMFD SP!, {R2}
@ Qual o valor de R0, R1 e R2 após a execução da
@ última instrução?
```

# Como implementar recursão?

Usamos a Pilha!

```
funcao_rec:
   STMFD SP!, {LR} @ Salva LR no início da função
   ...
   BL funcao_rec @ Chamada recursiva
   ...
   LDMFD SP!, {LR} @ Recupera LR antes de retornar
   MOV PC, LR @ Retorna
```

# Como implementar recursão?

#### Usamos a Pilha!

```
funcao rec:
 STMFD SP!, {LR} @ Salva LR
 SUBS R0, R0, #1
 BLGE funcao rec @ Chamada recursiva
 LDMFD SP!, {LR} @ Recupera LR
 MOV PC, LR @ Retorna
 @ Quantas chamadas à funcao rec
 @ ocorrerá no código abaixo?
 MOV RO, #18
 BL funcao rec
```

- Por Registrador
  - -Especifica-se quais registradores devem ser usados
  - -Podem ser especificados parâmetros de entrada ou de saída
- Pela Pilha
  - -Parâmetros são colocados na pilha do programa
- ARM EABI
  - -4 primeiros parâmetros vão em: r0, r1, r2 e r3
  - -Parâmetros restantes vão na pilha, empilhados de trás para frente.

# Uso da pilha para parâmetros

 Antes da chamada, os parâmetros são empilhados

 Dentro do procedimento, os parâmetros são lidos com o auxílio do registrador de pilha, o SP (stack pointer).

 Após a chamada, o espaço alocado para os parâmetros na pilha é desalocado.

#### Exemplo

### Exemplo

```
int soma(int a, int b, int c,
         int d, int e, int f);
@ Chamando soma
 mov r0, #10
 mov r1, #20
 mov r2, #30
 mov r3, #40
 mov r4, #60
  stmfd sp!, {r4} @ Empilha 60
 mov r4, #50
  stmfd sp!, {r4} @ Empilha 50
  bl soma
  add sp, sp, #8 @ Desempilha parâmetros
```

#### Exemplo

```
int soma(int a, int b, int c,
        int d, int e, int f);
soma:
  ldr r4, [sp] @ load e into r4
  ldr r5, [sp, #4] @ load f into r5
  mov pc, lr
```

- O procedimento pode utilizar muitos registradores.
- Ao chamarmos uma função, gostaríamos de garantir que alguns valores armazenados nos registradores não sejam sobrescritos.
  - -Devemos salvar estes valores na memória.
  - -Quem deve salvar? A sub-rotina sendo chamada ou a rotina que está invocando a sub-rotina?

- Quem deve salvar? A sub-rotina sendo chamada ou a rotina que está chamando?
- A ABI do ARM especifica que:
  - -Registradores R0 a R3 são *caller-save*. Devem ser salvos pelo código que chamou a rotina.
  - -Registradores R4 a R11 são *callee-save*. Devem ser salvos pela rotina sendo chamada.
- Os registradores são salvos na PILHA.

Exemplo – salvando os registradores

```
int soma(int a, int b, int c,
        int d, int e, int f);
soma:
  stmfd sp!, {r4-r11, lr} @ Salva regs
  ldr r4, [sp, #36] @ carrega e em r4
  ldr r5, [sp, #40] @ carrega f em r5
  ... @ corpo da funcao
  ldmfd sp!, {r4-r11, lr} @ Recupera regs
  mov pc, lr
```

• Exemplo – salvando os registradores

```
int soma(int a, int b, int c,
        int d, int e, int f);
soma:
  stmfd sp!, {r4-r11, lr} @ Salva regs
  ldr r4, [sp, #36] @ carrega e em r4
  ldr r5, [sp, #40] @ carrega f em r5
  ... @ corpo da funcao
  ldmfd sp!, {r4-r11, pc} @ Recupera regs
```

Recupera o valor de LR diretamente em PC

## Retorno de valor em funções

#### ARM ABI

- -Se for um valor de até 32 bits retornamos o valor em r0.
- -Se o valor tiver de 32 a 64 bits, retornamos o valor no par r1:r0.

# Organização Básica de computadores e linguagem de montagem

Prof. Edson Borin

2° Semestre de 2016

# Passagem de parâmetros por Valor

Suponha a função C

```
int ContaUm(int v)
{
    ...
}
```

• Exemplo de chamada

```
int x,y;
...
y = ContaUm(x);
```

# Passagem de parâmetros por Valor

## Suponha a função C

```
@ Conta o número de bits 1
@ entrada: palavra de 32 bits em r0
@ saida: número de bits 1 em r0
@ destrói: r1
ContaUm:
      mov r1, r0 @ move o parâmetro para r1
      mov r0, #0 @ inicia o contador de bits com 0
loop:
            r1, r1, LSR #1 @ Desloca r1 e atualiza a carry
      addcs r0, r0, #1
                            @ incrementa contador se carry set
      cmp r1, #0
                            @ continua enquanto
      bne loop
                            @ r1 não for zero
      mov pc, lr
                            @ retorna da função
```

# Passagem de parâmetros por Valor

```
• y = ContaUm(x);
y: .word 10
x: .word 0
    ldr r0, =x @ carrega o
     ldr r0, [r0] @ valor de x
    bl ContaUm
    ldr r1, =y @ armazena o resultado
    str r0, [r1] @ em y
```

# Passagem de parâmetros por Referência

• Considere o procedimento:

```
void troca(int *a, int* b)
{
    int x;
    x = *a;
    *a = *b;
    *b = x;
}
```

• Exemplo de chamada:

```
int x, y;
...
troca(&x, &y);
```

# Passagem de parâmetros por Referência

• troca(&x, &y);

y: .word 9
x: .word 10
...
ldr r0, =x

ldr r1, =y

bl troca

# Implementação de Troca

```
void troca(int *a, int* b)
{
  int x;
  x = *a;
  *a = *b;
  *b = x;
}
```

# Implementação de Troca

```
void troca(int *a, int* b)
                    @ troca: troca dois valores
  int x;
                    @ entrada: endereços na pilha
  x = *a;
                    @ destrói: r2, r3
  *a = *b;
                    troca:
  *b = x;
                          ldr r2, [r0]
                          ldr r3, [r1]
                          str r2, [r1]
                         str r3, [r0]
                         mov pc, lr
```

## Variáveis Locais

- Quando um procedimento utiliza muitas variáveis locais, e o número de registradores não é suficiente para alocá-las, a pilha também é utilizada para armazenar estas variáveis locais.
- O espaço para as variáveis locais é reservado na entrada do procedimento, e desalocado ao final do procedimento.
- Mas isso altera o valor de SP, precisamos ter cuidado ao acessar os parâmetros

## Variáveis Locais

- Utilizamos outro registrador para facilitar acesso a parâmetros e variáveis locais.
- Frame Pointer (FP): apontador de quadro
- No ARM, FP é sinônimo de r11
- FP marca a posição de SP na entrada do procedimento
  - -Estabelece um **ponto fixo** de acesso

## Variáveis Locais

#### • Exemplo:

```
int soma(int a, int b, int c, int d, int e, int f);
soma:
  stmfd sp!, {r4-r11, lr} @ Salva regs
  add fp, sp, #32 @ seta fp
  sub sp, sp, #12 @ aloca 3 palavras
  ldr r4, [fp, #4] @ carrega param. e em r4
  ldr r5, [fp, #8] @ carrega param. f em r5
  ... @ corpo da funcao
  add sp, sp, #12 @ ???
  ldmfd sp!, {r4-r11, lr} @ Recupera regs
  mov pc, lr
```

## Representação de Registros na Memória

```
struct id {
    int cpf;
    char nome[256];
    int idade;
};
- Como representar?
- Como acessar os campos?
```

# Representação de Registros na Memória

```
struct no {
     struct no* prox;
     int valor;
};
struct no x;
struct no y;
x.valor = 5;
x.prox = &y;
y.valor = 3;
y.prox = NULL;
```

- Programas de usuário geralmente operaram com dados armazenados na memória e nos registradores.
- Entrada e saída de dados são realizadas com o auxílio de dispositivos de entrada e saída:
  - -Teclado, monitor, impressora, rede, etc...
  - -Estes dispositivos são gerenciados pelo sistema operacional e a entrada e saída é feita através de requisições ao sistema operacional.
- Requisições ao sistema operacional => Chamadas de sistemas (system call ou syscall)

• Exemplo: escrita em arquivo

```
char* msg = "My message";
char* filename = "my file.txt";
/* Set the flags. */
int flags = O WRONLY | O CREAT | O TRUNC;
/* Open the file. */
int fd = open (filename, flags);
/* Write the first 5 bytes pointed by msg into the file. */
write(fd, msq, 5);
/* Close the file. */
close(fd);
```

• Exemplo: chamando a syscall write

```
ssize_t write(int fildes, const void *buf, size_t nbyte);

@ Ajustar os parâmetros
ldr r0, =fd @ r0: Valor do file descriptor
ldr r0, [r0]
ldr r1, =msg @ r1: Apontador para o buffer
mov r2, #5 @ r2: Número de bytes a serem escritos
@ Chamar a função write
```

• Exemplo: chamando a syscall write

```
ssize t write(int fildes, const void *buf, size_t nbyte);
@ Ajustar os parâmetros
ldr r0, =fd @ r0: Valor do file descriptor
ldr r0, [r0]
ldr r1, =msg @ r1: Apontador para o buffer
mov r2, #5 @ r2: Número de bytes a serem escritos
@ Chamar a syscall write
mov r7, #4 @ Código da syscall: 4 == write
svc #0 @ Invoca o sistema operacional
```

 Podemos implementar uma função write que encapsula a chamada à syscall:

```
Entrada:
   r0: descritor do arquivo (fd)
@
@
 rl: apontador para o buffer
   r2: número de bytes a ser escrito
@
@ Saída:
 r0: número de bytes escrito pela write.
write:
   stmfd sp!, {r7, lr} @ Salva regs
   mov r7, #4 @ Código da syscall: 4 == write
                @ Invoca o sistema operacional
   svc #0
   ldmfd sp!, {r7, pc}
```

• Chamada de sistema read

```
(a
 Entrada:
@
    r0: descritor do arquivo (fd)
    r1: apontador para o buffer
@
@
    r2: número de bytes a ser lido
@ Saída:
   r0: número de bytes lido pela read.
read:
   stmfd sp!, {r7, lr} @ Salva regs
   mov r7, #3 @ Código da syscall: 3 == read
                @ Invoca o sistema operacional
   svc #0
   ldmfd sp!, {r7, pc}
```