Arquitetura de Computadores

Funções: função folha, função não folha, chamada, retorno, passagem de parâmetros, retorno de valores, convenções, estrutura *stack*Bib: A – secção 6.3.7

Slides inspirados nos slides do prof. Tiago Dias

João Pedro Patriarca (<u>ipatri@cc.isel.ipl.pt</u>), Gabinete F.0.23 do edifício F

ISEL, ADEETC, LEIC

O que é uma função?

- Sequência de instruções que podem ser executadas mais do que uma vez ao longo do programa
- Uma função tem um ponto de entrada, corpo e um ou mais pontos de saída
- Uma função pode ter zero, um ou mais parâmetros
- Uma função pode retornar zero ou apenas um valor
- Diz-se que uma função é uma função folha se no seu corpo não for invocada outra função, caso contrário, diz-se que é uma função não folha

Enunciado

 Implementar a função indexof_max que retorna o índice do maior valor inteiro, em absoluto, de uma sequência de valores inteiros em memória.

```
uint8_t indexof_max(int16_t a[], uint8_t n);
```

- O parâmetro a representa o endereço base da sequência, ou seja, o endereço de memória do primeiro valor da sequência
- O parâmetro n representa o número de valores dentro da sequência
- A sequência de valores em memória é percorrida pelos índices 0 a n-1

Sequência de valores de 16 bits em memória

• Endereço base: 0x1000

• Exemplo para 5 valores inteiros

0x1234, 0x00FA, 0x1045, 0xDC78, 0x69E3

 Para a sequência de 5 inteiros em memória indexof_max(a, 5);
 a função retorna o índice 4

		100A
	69	1009
a[4]:	E3	1008
	DC	1007
a[3]:	78	1006
	10	1005
a[2]:	45	1004
	00	1003
a[1]:	FA	1002
	12	1001
a:, a[0]:	34	1000

Sequência de valores de 8 bits em memória

• Endereço base: 0x1000

• Exemplo para 5 valores inteiros

0x12, 0x06, 0xA0, 0xDC, 0x71

		1005
a[4]:	71	1004
a[3]:	DC	1003
a[2]:	A0	1002
a[1]:	06	1001
a:, a[0]:	12	1000

Algoritmo a implementar

```
uint8_t indexof_max(
        int16_t a[], uint8_t n) {
   uint8 t idx = 0, i = 0;
   uint16_t val = UINT16_MIN;
   while (i < n) {
      uint16_t tmp = abs(a[i]);
      if (val < tmp) {</pre>
         val = tmp;
         idx = i;
      i += 1;
   return idx;
```

```
* A variável aux foi definida com o
 * objetivo de explorar a definição de
 * uma variável local no âmbito de uma
 * função folha
uint16_t abs(int16_t v) {
  uint16 t aux;
   if (v < 0)
      aux = -v;
   else
      aux = v;
   return aux;
```

Tipos convencionados

Naturais		Relativos	
uint8_t	8 bits sem sinal	int8_t	8 bits com sinal
uint16_t	16 bits sem sinal	int16_t	16 bits com sinal
uint32_t	32 bits sem sinal	int32_t	32 bits com sinal
uint64_t	64 bits sem sinal	int64_t	64 bits com sinal

- Mapeamento de tipos em registos
 - [u]int8_t: um registo nos bits de 0 a 7
 - [u]int16_t: um registo completo
 - [u]int32_t: dois registos completos
 - [u]int64_t: quatro registos completos
 - char: representa um carácter codificado em ASCII (8 bits)
- Dificilmente será usado o tipo de 64 bits no âmbito desta arquitetura

Problemas a resolver

- Como definir uma função?
- Como são passados parâmetros a uma função/como são recebidos parâmetros de uma função?
- Como são retornados valores de uma função?
- Como se invoca uma função?
- Como se retorna de uma função?
- Como são representadas as variáveis locais de uma função?

Definição de uma função

indexof_max:

```
...; corpo da função
```

...; retorno da função

abs:

```
...; corpo da função
```

...; retorno da função

Problemas a resolver

- Como definir uma função?
- Como são passados parâmetros a uma função/como são recebidos parâmetros de uma função?
- Como são retornados valores de uma função?
- Como se invoca uma função?
- Como se retorna de uma função?
- Como são representadas as variáveis locais de uma função?

Convenções na passagem de parâmetros

- Convenções definidas no âmbito desta arquitetura
- Parâmetros passados em registos do CPU e, se necessário, em memória
- Usados, no máximo, 4 registos (R0 a R3)
 - O primeiro parâmetro é passado em R0, o segundo em R1, e assim sucessivamente
 - Um parâmetro de dimensão inferior a 16 bits ocupa na mesma um registo por completo; o valor está codificado sempre nos bits de menor peso do registo
 - Um parâmetro de 32 bits usa dois registos: LSW no registo de índice inferior
 - Um array/string/... é passado como parâmetro através do seu endereço base
- Se forem necessários mais do que 4 registos, os restantes parâmetros são passados em memória, através da estrutura *stack*
- Os parâmetros são empilhados no stack da esquerda para a direita

Exemplos de passagem de parâmetros

```
void f1(uint8_t a, int8_t b, int16_t c, uint16_t d);
                    r1 r2
          r0
void f2(uint8 t a, uint16 t b, int8 t c, int16 t d, int8 t e, int16 t f);
          r0
                    r1 r2 r3
                                                stack
                                                          stack
void f3(uint8_t a, uint32_t b, int8_t c);
             r2:r1
          r0
void f4(uint8_t array[], int8_t dim);
          r0
                          r1
void f5(int16_t array[], int8_t dim);
          r0
                          r1
```

Problemas a resolver

- Como definir uma função?
- Como são passados parâmetros a uma função/como são recebidos parâmetros de uma função?
- Como são retornados valores de uma função?
- Como se invoca uma função?
- Como se retorna de uma função?
- Como são representadas as variáveis locais de uma função?

Convenções no retorno de valores

- Uma função void não retorna qualquer valor
- Usado o registo RO para retornar valores constituídos até 16 bits
 - O valor está codificado sempre nos bits de menor peso do registo
- Usado o par de registos R1:R0 para retornar valores constituídos entre 17 e 32 bits
 - LSW (*Least Significant Word*) no registo R0
- Para valores superiores a 32 bits, é usado um parâmetro adicional na função com o endereço base onde o valor a retornar deverá ser escrito em memória
- As convenções na passagem de parâmetros não influenciam as convenções no retorno de valores

Exemplos de retorno de valores

```
void f1(); // não retorna qualquer valor,
           // logo não usa qualquer registo para retorno
uint8_t f2();
   r0
int16_t f3();
   r0
int32_t f4();
 r1:r0
```

Problemas a resolver

- Como definir uma função?
- Como são passados parâmetros a uma função/como são recebidos parâmetros de uma função?
- Como são retornados valores de uma função?
- Como se invoca uma função?
- Como se retorna de uma função?
- Como são representadas as variáveis locais de uma função?

Chamada de uma função (#1)

• A chamada de uma função pode ser resolvida com a instrução *Branch* (B fx)?

```
void f1() {
    ...
    f1:
        ...
    f2:
        ...; corpo da função
        b f2_ret; retorno de f2
        ...; retorno de f1
```

• Aparentemente, parece resolver...

Chamada de uma função (#2)

• Mas e se a função for chamada em vários sítios?

```
void f1() {
    ...
    ...
    f2:
    ...
    f2();
    b f2
    ...
    f2();
    ...
    b f2
    ...
    b f2
}

f2:
    ...
    b f2
    b f2_ret; retorno de f2

f2_ret:
    ...
    b f2
    ...
    retorno de f1
```

- Com a instrução *Branch*, a função f2 consegue retornar apenas para um endereço destino; não é possível alterar o *offset* da instrução B em f2 em tempo de execução
- Relevante a retenção do valor do registo PC no momento da chamada para capacitar o retorno para a instrução a seguir à que provocou a respetiva chamada

Chamada de uma função (#3)

• Hipótese com instruções conhecidas

```
void f1() {
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    mov r0, pc
    add r14, r0, #4
    b f2
    ...
    mov pc, r14; retorno de f1
```

- A chamada é realizada à custa de 3 instruções
- Para retornar de f1 (função não folha), o valor do registo R14 precisa ser preservado

Chamada de uma função (#4)

- Instrução para chamar uma função (*Branch and Link*)
 BL offset; R14 (LR) = PC, PC = PC + offset*2
- O registo R14 tem dupla funcionalidade: na chamada de uma função armazena o endereço de retorno
- R14 = LR = Link Register: o compilador traduz o símbolo LR pelo código 1110_2

```
void f1() {
    ...
    ...
    f2:
    ...
    f2();
    bl f2
    ...
    f2();
    bl f2
    ...
    bl f2
    ...
    bl f2
    ...
    mov pc, lr; retorno de f1
```

 Para retornar de f1 (função não folha), o valor do registo LR precisa ser preservado

Problemas a resolver

- Como definir uma função?
- Como são passados parâmetros a uma função/como são recebidos parâmetros de uma função?
- Como são retornados valores de uma função?
- Como se invoca uma função?
- Como se retorna de uma função?
- Como são representadas as variáveis locais de uma função?

Retorno de uma função

- O retorno de uma função folha consiste em transferir o valor do registo LR para o registo PC (visto no contexto da chamada de uma função)
- Mas e se a função for uma função não folha? O valor do registo LR é esmagado por novo valor aquando a chamada da função interna
- É imperativo preservar o valor do registo LR antes de chamar a função interna. Onde?
 - Registos?
 - Memória?
- A compreensão do retorno de uma função não folha apenas será possível depois de serem tratados os seguintes temas:
 - Convenções na preservação de registos
 - Estrutura de dados *stack*

Convenções na preservação de registos

- Os valores dos registos RO a R3 podem ser alterados no corpo da função sem preservar os valores que tinham à entrada da função
 - Na perspetiva de quem chama a função, após o retorno, os registos RO a R3 podem trazer valores diferentes daqueles que tinham antes da respetiva chamada (o mesmo acontece para os registos CPSR e R14 (LR))
- Os valores dos registos R4 a R12 à entrada de uma função devem ser preservados de forma a que tenham os mesmos valores ao retornar da respetiva função
 - Na perspetiva de quem chama a função, após o retorno, os registos R4 a R12 trazem os mesmos valores que tinham antes da respetiva chamada
- Em resumo:
 - É da responsabilidade do chamador/caller guardar os valores dos registos RO a R3, se necessário
 - É da responsabilidade do chamado/callee guardar os valores dos registo R4 a R12, se os usar
- A pergunta mantém-se: onde guardar o valor dos registos?

Estrutura de dados *Stack* (pilha)

- Estrutura de dados em memória que representa uma pilha de dados
- Útil para armazenar dados temporariamente: passagem de parâmetros; preservação de registos dentro de uma função; variáveis locais
- O acesso ao stack é realizado por uma das extremidades, denominado por Topo
 - Empilhar: adicionar um novo elemento ao topo da pilha
 - Desempilhar: remover o elemento do topo da pilha
 - A remoção de elementos da pilha acontece pela ordem inversa da inserção dos respetivos elementos (estrutura de dados do tipo LIFO *Last In First Out*)
- Tipicamente, um registo do CPU é responsável por servir de ponteiro para o topo da pilha (no P16 esse registo é o R13 (SP = Stack Pointer))
- Filosofias na implementação de um *satck*:
 - Full/Empty ascending ou Full/Empty descending

Filosofias na implementação de um *satck*

- Full: o registo SP aponta para o elemento que está no topo
- *Empty*: o registo SP aponta para a primeira posição de memória a seguir ao topo (que está *vazia*)
- Ascending: empilhar implica crescer o topo para endereços maiores
- Descending: empilhar implica crescer o topo para endereços menores

Filosofia	Empilhar	Desempilhar
Full ascending	Mem[++SP] = val	val = Mem[SP]
Empty ascending	Mem[SP++] = val	val = Mem[SP]
Full descending	Mem[SP] = val	val = Mem[SP++]
Empty descending	Mem[SP] = val	val = Mem[++SP]

• No P16 é implementada a filosofia Full descending

Instruções para manipulação de dados no *stack*

• Empilhar no topo do stack

```
PUSH Rs; = SUB sp, sp, 2 (primeiro) e STR Rs, [sp] (segundo)
```

• Desempilhar do topo do stack

```
POP Rd; ≡ LDR Rd, [sp] (primeiro) e ADD sp, sp, 2 (segundo)
```

- As instruções PUSH e POP atualizam implicitamente o registo SP
- O registo R13 (SP) está comprometido com a manipulação de dados no stack
- No P16, a granularidade dos dados a empilhar/desempilhar no topo do stack é sempre Word

Problemas a resolver

- Como definir uma função?
- Como são passados parâmetros a uma função/como são recebidos parâmetros de uma função?
- Como são retornados valores de uma função?
- Como se invoca uma função?
- Como se retorna de uma função?
- Como são representadas as variáveis locais de uma função?

Variáveis locais

- Deve-se dar preferência à utilização de registos do CPU para mapear variáveis locais
- Diferentes estratégias função de se tratar de uma função folha ou de uma função não folha

Função folha Função não folha Ar preferência aos registos R0 a R3 usar apenas os registos R4 a R12 quando os registos anteriores estiverem esgotados (porque R4 a R12 precisam ser preservados) usar registos R0 a R3 se durante o tempo de vida das variáveis que representam não existam chamadas a funções usar registos R4 a R12 se durante o tempo de vida das variáveis que representam existirem chamadas a funções, principalmente se enquadradas num ciclo

• Usar memória (*stack*) apenas quando todos os registos estiverem esgotados

Finalmente! Retorno de função não folha

```
void f1() {
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    f2();
    ...
    bl f2
    ...
    bl f2
    ...
    pop pc ; retorno de f1:
        ; remove endereço de
        ; retorno do topo da
        ; pilha e afeta PC
```

Finalmente! Variáveis locais e preservação de registos Função folha

- Neste caso não é necessário preservar qualquer registo
 - Parâmetro v em R0
 - Variável local aux em R1
 - Retorno em RO
 - O LR não precisa ser guardado por se tratar de uma função folha

```
* A variável aux foi definida com o
 * objetivo de explorar a definição de
 * uma variável local no âmbito de uma
 * função folha
uint16_t abs(int16_t v) {
   uint16 t aux;
   if (v < 0)
      aux = -v;
   else
      aux = v;
   return aux;
```

Finalmente! Variáveis locais e preservação de registos Função não folha

- Variáveis a mapear de R4 a R12
 - a, n, ixd, i, val porque é invocada a função abs durante os seus tempos de vida
 - Os registos usados para mapear estas variáveis devem ser empilhados no stack no prólogo da função antes de serem iniciados com os valores das variáveis
 - Os mesmos registos devem ser desempilhados do topo do stack no epilogo da função pela ordem inversa
- Variáveis a mapear de R0 a R3
 - tmp, porque durante o seu tempo de vida não está envolvida qualquer chamada a função
- O LR deve ser igualmente empilhado no *stack*
 - Sendo o último valor a ser desempilhado para retornar da função, deve ser o primeiro registo a ser empilhado
- Parâmetro a em R0 e n em R1
 - Transferir os valores de R0 e R1 para os registos que mapeiam a e n depois de empilhados no stack
- Retorno em RO
 - Transferir o valor do registo que mapeia idx para RO depois do ciclo while ser quebrado

```
uint8 t indexof max(
        int16 t a[], uint8 t n) {
   uint8 t idx = 0, i = 0;
   uint16 t val = UINT16 MIN;
   while (i < n) {
      uint16 t tmp = abs(a[i]);
      if (val < tmp) {</pre>
         val = tmp;
         idx = i;
      i += 1;
   return idx;
```

Implementação da função abs

```
; In: R0=v
; Out: R0=abs(v)
abs:
  mov r1, #0
  cmp r0, r1
  bge abs_endif
  sub r0, r1, r0
abs_endif:
  mov pc, lr
```

```
uint16_t abs(int16_t v) {
   uint16_t aux;
   if (v < 0)
      aux = -v;
  else
      aux = v;
   return aux;
```

Implementação da função indexof_max (#1)

```
; In: R0=a, R1=n
; Out: R0=indíce do maior absoluto
indexof_max:
   ; prólogo
   push lr
   push r4
   push r5
   push r6
   push r7
   push r8
   ...; iniciação de variáveis locais
   ...; corpo da função
   ...; epílogo e retorno
```

```
uint8_t indexof_max(
        int16 t a[], uint8 t n) {
   uint8 t idx = 0, i = 0;
   uint16_t val = UINT16_MIN;
   while (i < n) {
      uint16_t tmp = abs(a[i]);
      if (val < tmp) {</pre>
         val = tmp;
         idx = i;
      i += 1;
   return idx;
```

Implementação da função indexof_max (#2)

```
.equ UINT16_MIN, 0
; In: R0=a, R1=n
; Out: R0=indíce do maior absoluto
indexof max:
  ...; prólogo
  ; iniciação de variáveis locais
  mov r4, r0 ; R4=a
  lsl r8, r1, 1; R8=n
  mov r6, #0 ; R6=idx
  mov r7, #0 ; R7=i
  mov r5, #UINT16 MIN & 0xFF; R5=val
  movt r5, #UINT16 MIN >> 8;
  ...; corpo da função
  ...; epílogo e retorno
```

```
uint8_t indexof_max(
        int16 t a[], uint8 t n) {
   uint8 t idx = 0, i = 0;
   uint16_t val = UINT16_MIN;
   while (i < n) {
      uint16_t tmp = abs(a[i]);
      if (val < tmp) {</pre>
         val = tmp;
         idx = i;
      i += 1;
   return idx;
```

Implementação da função indexof_max (#3)

```
indexof max: ...; prólogo + variáveis locais
       idxofmax whilecond
idxofmax whilebody:
  ldr r0, [r4, r7]
  b1
       abs
  cmp r5, r0
  bhs idxofmax endif
  mov r5, r0
  mov r6, r7
idxofmax_endif:
  add r7, r7, #2
idxofmax_whilecond:
  cmp r7, r8
  blo idxofmax_whilebody
  lsr r0, r6, #1
  ...; epílogo e retorno
```

```
uint8_t indexof_max(
        int16 t a[], uint8 t n) {
   uint8 t idx = 0, i = 0;
   uint16_t val = UINT16_MIN;
   while (i < n) {
      uint16_t tmp = abs(a[i]);
      if (val < tmp) {</pre>
         val = tmp;
         idx = i;
      i += 1;
   return idx;
```

Implementação da função indexof_max (#4)

```
; In: R0=a, R1=n
; Out: R0=indíce do maior absoluto
indexof_max:
  ...; prólogo
   ...; iniciação de variáveis locais
   ...; corpo da função
   ; epílogo e retorno
   pop r8
   pop r7
   pop r6
  pop r5
  pop r4
   pop pc
```

```
uint8_t indexof_max(
        int16 t a[], uint8 t n) {
   uint8 t idx = 0, i = 0;
   uint16_t val = UINT16_MIN;
   while (i < n) {
      uint16_t tmp = abs(a[i]);
      if (val < tmp) {</pre>
         val = tmp;
         idx = i;
      i += 1;
   return idx;
```