

Teste 1B de Arquitetura de Computadores 18/04/2015 Duração 2h

- *Teste sem consulta e sem esclarecimento de dúvidas*
- *A detecção de fraude conduz à reprovação de todos os envolvidos*

1- 1.5 val Considere uma representação de inteiros sem sinal usando 8 bits.

a) Como é codificado em binário o valor 34 (base 10) ?

b) Qual é o maior valor que se pode representar?

2- 1.5 val Considere uma representação de inteiros com sinal em complemento para 2 em que estão disponíveis 6 bits.

a) Como é representado -5 (base 10) ?

b) Qual é o maior valor que se consegue representar?

c) Qual é o menor valor que se pode representar?

3- 2.0 val Considere um CPU que tem uma unidade aritmética e lógica em que as duas entradas têm 8 bits e a saída tem 8 bits. Os inteiros com sinal são representados em complemento para 2.

a) Diga qual é o resultado (em base 2) da soma de 01111111_2 com 00011011_2

b) Indique os valores da CF e OF.

c) O que significa a configuração de flags da alínea b) relativamente ao significado do resultado?

4- 2.5 val Considere a norma para representação de números reais em precisão simples IEEE 754 em que um número real é representado em 32 bits (bit 31 é o mais significativo e bit 0 é o menos significativo) com a seguinte interpretação:

- Bit 31: sinal – 0 maior ou igual a zero, 1 menor do que zero
- Bits 30 a 23: expoente. Sendo X o valor representado, o valor do expoente é $X-127$
- Bits 22 a 0: mantissa. Sendo a configuração dos bits da mantissa $xxxxx...xxx_2$, o valor efectivo da mantissa é $1.xxxx...xx_2$

Diga em base 10 qual é o valor representado por 1 10000001 110000000000000000000000. Justifique a resposta.

5- 1.5 val Considere a seguinte sequência de instruções

```
movl    $4,%eax
movl    $6, %ebx
subl    %ebx, %eax
```

Escreva no espaço ao lado o conteúdo dos registos *eax* e *ebx*, bem como os valores das *flags* ZF e SF, após a execução da última instrução da sequência

eax

ebx

ZF

SF

6- 1.5 val Considere a seguinte sequência de instruções

```
movl    $5, %eax
cmpl    $6, %eax
jge     11
movl    $5, %ebx
jmp      12
11:     movl $8, %ebx
12:     movl %ebx, %ecx
```

Escreva no espaço ao lado o conteúdo dos registos *eax* e *ebx* após a execução da última instrução.

eax

ebx

7- 1.5 val Considere a seguinte sequência de instruções

```
xorl    %ecx, %ecx
mov     $3, %edx
pushl   %edx
pushl   %ecx
popl    %edx
popl    %ecx
```

Escreva no espaço ao lado o conteúdo dos registos *ecx* e *edx*, após a execução da última instrução da sequência.

ecx

edx

8- Pretende-se que construa uma função chamada *conta* que tem a assinatura

```
int conta( int *end, int val)
```

- Recebe como parâmetros de entrada o endereço inicial *end* de uma sequência de inteiros e um valor *val*. A sequência de inteiros está terminada por um 0; este 0 final não é considerado pela função;
- Retorna o número de ocorrências de inteiros diferentes de *val* na sequência que se inicia em *end*.

Ver a seguir um exemplo do uso da função:

```
int x[ 6 ]= { 7, 15, 4, 7, 2, 0 };    // declaração e inicialização do array x
...
int a = conta( x, 7 );    // a variável a fica com o valor 3
```

a) 2.0 val Implemente em C a função “conta” descrita acima.

```
int conta( int *end, int val) {
```

b) 1.0 val Assuma que a função “conta” está implementada. Escreva o código assembly correspondente à invocação da função passando o array `x` e o valor 7 como argumentos:

```
.data
  x: .int    7, 15, 4, 7, 2, 0
.text
  ...
```

c) **2.0 val** Escreva, em *assembly* do Pentium (versão 32 bits) e as mnemónicas e convenções do *gas* (gnu assembler) o código da função *conta*.

```
.text
    ...
conta:
```

ret

9- 3.0 val Pretende-se que escreva em *assembly* do Pentium (versão 32 bits) e as mnemónicas e convenções do *gas* (**g**nu **a**ssembler) o código equivalente ao seguinte fragmento de código C:

```
#define SIZE 100
typedef struct{
    short int s;
    char c1;
    char c2;
    float f;
} my_struct;
my_struct ss[SIZE];

int i, cont;

cont = 0;
for( i = 0; i < SIZE; i++)
    if( ss[i].c1 == 'X') cont = cont+1;
```

Sugestão: utilize a forma de calcular o *endereço efetivo* especificado por
constante(registo_base , registo_índice , factor_de_escala)

em que o endereço efetivo é dado por *constante + registo_base + registo_índice * factor_de_escala*, em que o factor de escala pode ser 1, 2, 4 ou 8.

```
.data
.comm cont, 4      # reserva de espaço não inicializado para a variável cont
.comm ss, 800      # reserva de espaço não inicializado para o vector de estruturas ss
...
.text
...
# código que inicializa o vector ss e que não interessa para a resolução
...
# código da sua resolução:
```

Intel x86 (IA32) Assembly Language Cheat Sheet

Suffixes: b=byte (8 bits); w=word (16 bits); l=long (32 bits). Optional if instruction is unambiguous.

Arguments to instructions: Note that it is not possible for **both** src and dest to be memory addresses.

Constant (decimal or hex): \$10 or \$0xff

Fixed address: (2000) or (0x1000+53)

Register: %eax %bl

Dynamic address: (%eax) or 16(%esp)
or 200(%edx, %ecx, 4)

32-bit registers: %eax, %ebx, %ecx, %edx, %esi, %edi, %esp, %ebp

16-bit registers: %ax, %bx, %cx, %dx, %si, %di, %sp, %bp

8-bit registers: %al, %ah, %bl, %bh, %cl, %ch, %dl, %dh

Instruction	Effect	Examples
Copying Data		
mov <i>src,dest</i>	Copy src to dest	mov \$10,%eax movw %eax,(2000)
Arithmetic		
add <i>src,dest</i>	dest = dest + src	add \$10, %esi
sub <i>src,dest</i>	dest = dest - src	sub %eax,%ebx
mul <i>reg</i>	edx:eax = eax * reg	mul %esi
div <i>reg</i>	eax = edx:eax / reg edx = edx:eax mod reg	div %edi
inc <i>dest</i>	Increment destination	inc %eax
dec <i>dest</i>	Decrement destination	dec (0x1000)
Function Calls		
call <i>label</i>	Push eip, transfer control	call format_disk
ret	Pop eip and return	ret
push <i>item</i>	Push item (constant or register) to stack	pushl \$32 push %eax
pop [<i>reg</i>]	Pop item from stack; optionally store to register	pop %eax popl
Bitwise Operations		
and <i>src,dest</i>	dest = src & dest	and %ebx, %eax
or <i>src,dest</i>	dest = src dest	orl (0x2000),%eax
xor <i>src,dest</i>	dest = src ^ dest	xor \$0xffffffff,%ebx
shl <i>count,dest</i>	dest = dest << count	shl \$2,%eax
shr <i>count,dest</i>	dest = dest >> count	shr \$4,(%eax)
Conditionals and Jumps		
cmp <i>arg1,arg2</i>	Compare arg1 to arg2; must immediately precede any of the conditional jump instructions	cmp \$0,%eax
je <i>label</i>	Jump to label if arg1 == arg2	je endloop
jne <i>label</i>	Jump to label if arg1 != arg2	jne loopstart
jg <i>label</i>	Jump to label if arg2 > arg1	jg exit
jge <i>label</i>	Jump to label if arg2 >= arg1	jge format_disk
jl <i>label</i>	Jump to label if arg2 < arg1	jl error
jle <i>label</i>	Jump to label if arg2 <= arg1	jle finish
jmp <i>label</i>	Unconditional relative jump	jmp exit

Diretivas (exemplos):

.data – inicio da zona de dados/variáveis globais
.int – reserva de memória para variáveis de 32bits
.byte – reserva de memória para bytes (8bits)
chars

.text – inicio da zona de código
.comm *label, length* – reserva de length bytes
.ascii – reserva de memória para sequências de chars

Convenções de chamada de funções:

Invocador:

- empilha parâmetros da direita para a esquerda
- call função
- recupera espaço ocupado pelos parâmetros antes empilhados

Dimensões dos tipos C em ia32:

char 1 byte
short 2 bytes
int, float, long e *pointer* 4 bytes
double 8 bytes

Invocado (função):

- inicia ebp: push %ebp
mov %esp, %ebp
sub 4, %esp #se necessário var. local
- usa ebp para endereçar os argumentos, p.e. 4(%ebp)
- resultado fica em %eax (se inteiro ou endereço)
- acaba com: mov %ebp, %esp #liberta var. local
pop %ebp
ret