XX

Lic. Eng.ª Informática

1º ano 2014/15 A.J.Proença

Tema

ISA do IA-32

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

Representação de operandos no IA-32

A)

• Tamanhos de objectos em C (em bytes)

Declaração em C	Designação Intel	Tamanho IA-32
char	byte	1
short	word	2
int	double word	4
long int	double word	4
float	single precision	4
double	double precision	8
long double	extended precision	10/12
char * (ou qq outro apontador)	double word	4

- Ordenação dos *bytes* na memória
 - O IA-32 é um processador *little endian*
 - Exemplo: valor de var (0x01234567) na memória, cujo endereço &var é 0x100

	0x100	0x101	0x102	0x103	
	67	45	23	01	

11110, 2014/13

O modelo Processador-Mem no IA-32 (visão do programador)

Processador Memória Enderecos Bancos de Registos Código objecto Dados do Programa **Dados** Dados do SO **Flags** Instruções EIP Stack Bancos de Registos: • 8 registos de 8, 16 ou 32 bits para dados (tipo inteiro) • para endereços/apontadores (pointers) • 8 registos fp de 80 bits Flags: · estado da última op arit/lóg

//X

Estrutura do tema ISA do IA-32

- 1. Desenvolvimento de programas no IA-32 em Linux
- 2. Acesso a operandos e operações
- 3. Suporte a estruturas de controlo
- 4. Suporte à invocação/regresso de funções
- 5. Acesso e manipulação de dados estruturados
- 6. Análise comparativa: IA-32 (CISC) e MIPS (RISC)

2

Conversão de um programa em C em código executável (exemplo)

XX

Operações primitivas:

- Efetuar <u>operações aritméticas/lógicas</u>
 - com dados em registo ou em memória
 - dados do tipo integer de 1, 2 ou 4 bytes
 - dados em formato fp de 4, 8 ou 10 bytes
 - operações só com dados escalares; op's com vetores possível
 - · arrays ou structures: bytes continuamente alocados em memória
- Transferir dados entre células de memória e um registo
 - · carregar (load) em registo dados da memória
 - armazenar (store) na memória dados em registo
- Transferir o controlo da execução das instruções
 - · saltos incondicionais para outras partes do programa/módulo
 - saltos incondicionais de/para funções/procedimentos
 - · saltos ramificados (branches) condicionais

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

5

A compilação de C para assembly (exemplo)

\mathcal{A}

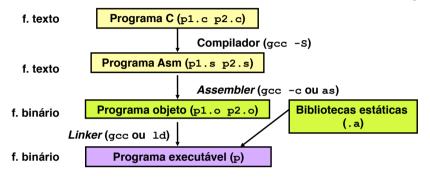
Código C Assembly gerado int sum(int x, int y) sum: pushl %ebp int t = x+v: movl %esp,%ebp return t: movl 12 (%ebp), %eax addl 8 (%ebp), %eax movl %ebp,%esp popl %ebp ret p2.s qcc -02 -S p2.c

XX

- -Código C nos ficheiros p1.c p2.c
- Comando para a "compilação": gcc -02 p1.c p2.c -o p

usa otimizações (-02)

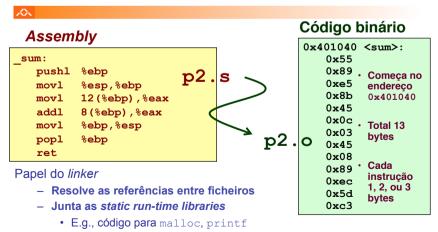
• coloca binário resultante no ficheiro p



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

6

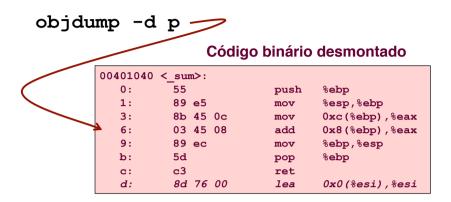
De assembly para objeto e executável (exemplo)



- Algumas bibliotecas são dynamically linked
 - · E.g., junção ocorre no início da execução

Desmontagem de código binário executável (exemplo)

AX



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

9

11

Que código pode ser desmontado?

AC.

Qualquer ficheiro que possa ser interpretado como código executável

– o disassembler examina os bytes e reconstrói a fonte assembly

```
% objdump -d WINWORD.EXE
WINWORD.EXE:
                 file format pei-i386
No symbols in "WINWORD.EXE".
Disassembly of section .text:
30001000 <.text>:
30001000: 55
                          push
                                  %ebp
30001001: 8b ec
                          mov
                                  %esp,%ebp
30001003: 6a ff
                                 $0xffffffff
                          push
30001005: 68 90 10 00 30
                                  $0x30001090
                          push
3000100a: 68 91 dc 4c 30 push
                                 $0x304cdc91
```

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

Método alternativo de análise do código binário executável (exemplo)

A

Entrar primeiro no depurador gdb: gdb p e...

• examinar apenas alguns bytes: x/13b sum

```
0x401040<sum>: 0x55 0x89 0xe5 0x8b 0x45 0x0c 0x03 0x45 0x401048<sum+8>: 0x08 0x89 0xec 0x5d 0xc3
```

... ou

• proceder à desmontagem do código: disassemble sum

0x401040	<sum>:</sum>	push	%ebp
0x401041	<sum+1>:</sum+1>	mov	%esp,%ebp
0x401043	<sum+3>:</sum+3>	mov	0xc(%ebp),%eax
0x401046	<sum+6>:</sum+6>	add	0x8(%ebp),%eax
0x401049	<sum+9>:</sum+9>	mov	%ebp,%esp
0x40104b	<sum+11>:</sum+11>	pop	%ebp
0x40104c	<sum+12>:</sum+12>	ret	
0x40104d	<sum+13>:</sum+13>	lea	0x0(%esi),%esi

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

10