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. Análise comparativa: IA-32 (CISC) e MIPS (RISC)
- 6. Acesso e manipulação de dados estruturados

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

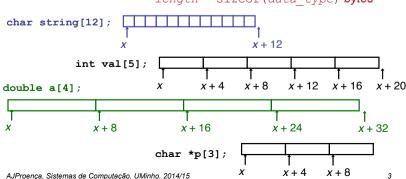
Arrays: alocação em memória

Declaração em C:

data_type Array_name[length];

Aloca em memória uma região com tamanho

length * sizeof(data type) bytes



Propriedades dos dados estruturados em C

- agregam quantidades escalares do mesmo tipo ou de tipos diferentes
- por norma alocadas a posições contíguas da memória
- a estrutura definida pode ser referenciada pelo apontador para a 1ª posição de memória

Tipos de dados estruturados mais comuns em C

- array: agregado de dados escalares do mesmo tipo
 - string: array de caracteres terminado com null
 - arrays de arrays: arrays multi-dimensionais
- **structure**: agregado de dados de tipos diferentes
 - structures de structures, structures de arrays, ...
- union: mesmo objecto mas com visibilidade distinta

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

.

Arrays: acesso aos elementos

100

Declaração em C:

data_type Array_name[length];

O identificador Array_name pode ser usado como apontador para o elemento 0

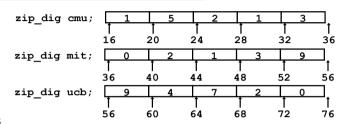


Ciciciicia	TIPO	Valor		
val[4]	int	3		
val	int *	X		
val+1	int *	x + 4		
&val[2]	int *	x + 8		
val[5]	int	??		
* (val+1)	int	5		
val + <i>i</i>	int *	x + 4 i		

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

Arravs: análise de um exemplo

```
typedef int zip dig[5];
zip dig cmu = \{1, 5, 2, 1, 3\};
zip dig mit = \{0, 2, 1, 3, 9\};
zip dig ucb = \{ 9, 4, 7, 2, 0 \};
```



Notas

- declaração "zip dig cmu" equivalente a "int cmu[5]"
- os arrays deste exemplo ocupam blocos sucessivos de 20 bytes

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

Arrays no IA-32: apontadores em vez de índices (2)

Análise do código compilado

```
    Registos

      %ecx
      %eax zi partilhado com *z
      %ebx
            zend
```

 Cálculos - 10*zi + *z => *z + 2*(zi+4*zi)

z++ incrementa 4

```
int zd2int(zip dig z)
  int zi = 0;
  int *zend = z + 4:
  do {
    zi = 10 * zi + *z;
    z++;
  } while(z <= zend);</pre>
  return zi;
```

```
ecx \le z
                             zi = 0
 xorl %eax,%eax
 leal 16(%ecx),%ebx
                             zend = z+4
.L59:
                           #loop:
 lea1 (%eax, %eax, 4), %edx #
                             %edx <= 5*zi
 movl (%ecx), %eax
                             %eax <= *z
 addl $4,%ecx
                             %ecx <= z++
                             zi = *z + 2*(5*zi)
 leal (%eax, %edx, 2), %eax #
                             comp z : zend
 cmpl %ebx,%ecx
                           # if <= goto loop
 jle .L59
```

Arrays no IA-32: exemplo de acesso a um elemento

```
int get digit(zip dig z, int dig)
  return z[dig];
```

Argumentos:

- início do array z : neste exemplo, o acc coloca em %edx
- indice dig do array z : neste exemplo, o gcc coloca em %eax
- a devolver pela função: tipo int (4 bytes), por convenção, em %eax

Localização do elemento z [dig]:

- na memória, em Mem [(início array z) + (índice dig) *4]
- na sintaxe do assembler da GNU para IA-32/Linux: em (%edx, %eax, 4)

```
# %edx <= z
                             # %eax <= dig
movl (%edx, %eax, 4), %eax
                             # devolve z[dig]
```

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

Array de arrays: análise de um exemplo

```
#define PCOUNT 4
  zip dig pgh[PCOUNT] =
    \{\overline{\{1, 5, 2, 0, 6\}},
     {1, 5, 2, 1, 3},
     {1, 5, 2, 1, 7},
     {1, 5, 2, 2, 1 }};
zip dig
              5 2 0
                     6 1 5 2 1 3 1
                                     5
                                        2 1
pgh[4];
          76
                      96
                                 116
                                              136
```

- Declaração "zip dig pgh[4]" equivalente a "int pgh[4][5]"
 - variável pgh é um array de 4 elementos
 - · alocados em memória em blocos contíguos
 - cada elemento é um arrav de 5 int's
 - · alocados em memória em células contíguas
- Ordenação dos elementos em memória (típico em C): "Row-Major"

Array de arrays: alocação em memória

Declaração em C:

data type Array name[R][C];

- · Alocação em memória de uma região com R * C * sizeof(data type) bytes
- Ordenação Row-Major

A[0][0]		A[0][C-1]
•		•
• A[R-1][0] • • •2	• A[R-1][C-1] _

int A[R][C];

A [0]		A [0]	A [1]		A [1]			•	A [R-1]	 A [R-1]
[0]		[C-1]	[0]		[C-1]				[0]	[C-1]
R*C*4 Bytes										

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

Array de arrays no IA-32: código para acesso a um elemento

 Localização em memória de pgh[index][dig]:

pgh + 20*index + 4*dig

int get pgh digit (int index, int dig) return pgh[index][dig];

11

- · Código em assembly:
 - -cálculo do endereço

```
pgh + 4*(index+4*index) + 4*dig
```

- acesso ao elemento: com movl

```
# %ecx = dig
                            # %eax = index
                            # 4*dig
leal 0(,%ecx,4),%edx
leal (%eax,%eax,4),%eax
                            # 5*index
movl pqh(%edx,%eax,4),%eax # devolve Mem(pqh+4*5*index+4*dig)
```

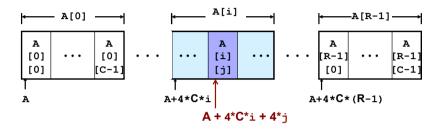
Array de arrays: acesso a um elemento

Elementos de um array R*C

int A[R][C];

- A[i][i] é um elemento do tipo *T*(data type) com dimensão K = sizeof(T)
- sua localização:



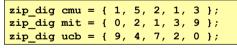


AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

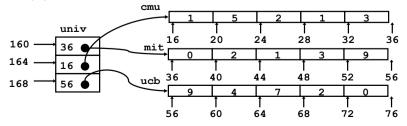
10

Array de apontadores para arrays: uma visão alternativa

- Variável univ é um array de 3 elementos
- · Cada elemento:
 - -um apontador de 4 bytes
 - -aponta para um array de int's



```
#define UCOUNT 3
int *univ[UCOUNT] = {mit,cmu,ucb};
```



Array de apontadores para arrays: acesso a um elemento

XX

int get_univ_digit
 (int index, int dig)
{
 return univ[index][dig];
}

Cálculo da localização

- para acesso a um elemento

 Mem[Mem[univ+4*index]+4*dig]
- reguer 2 acessos à memória
 - um para buscar o apontador para row array
 - outro para aceder ao elemento do row array

```
# %ecx = index
# %eax = dig
leal 0(,%ecx,4),%edx # 4*index
movl univ(%edx),%edx # Mem[univ+4*index]
movl (%edx,%eax,4),%eax # devolve Mem[Mem[univ+4*index]+4*dig]
```

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

13

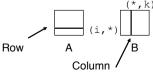
15

Arrays multi-dimensionais de tamanho fixo: a eficiência do compilador (1)

JO.

Oportunidades para otimizar

- -o array a está em localizações contíguas, começando em a [i] [0]: usar apontador!
- -o array b está em localizações espaçadas de 4*N células, começando em b[0][j]: usar também apontador!
- Limitações
 - apenas funciona com arrays de dimensão fixa



```
#define N 16
typedef int fix_matrix[N][N];
```

```
/* Compute element i,k of
    fixed matrix product */
int fix_prod_ele
(fix_matrix a, fix_matrix b,
    int i, int k)
{
    int j;
    int result = 0;
    for (j = 0; j < N; j++)
        result += a[i][j]*b[j][k];
    return result;
}</pre>
```

Array de arrays versus array de apontadores para arrays

2

Modos distintos de cálculo da localização dos elementos:

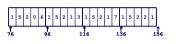
```
int get_pgh_digit
  (int index, int dig)
{
  return pgh[index][dig];
}
```

```
int get_univ_digit
  (int index, int dig)
{
  return univ[index][dig];
}
```

Array de arrays

· elemento em

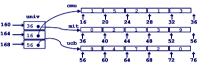
Mem[pgh+20*index+4*dig]



Array de apontadores para arrays

· elemento em

```
Mem[Mem[univ+4*index]+4*dig]
```



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

14

Arrays multi-dimensionais de tamanho fixo: a eficiência do compilador (2)

*A*0.

Otimizações automáticas do compilador:

-antes...

#define N 16

-depois...

```
/* Compute element i,k ... */
int fix_prod_ele (...)
{
  int *Aptr = &A[i][0];
  int *Bptr =&B[0][k];
  int cnt = N-1;
  int result = 0;
  do {
    result += (*Aptr)*(*Bptr);
    Aptr += 1;
    Bptr += N;
    cnt--;
} while (cnt>=0);
return result;
}
```

Structure: noções básicas

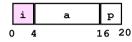
XX

Propriedades

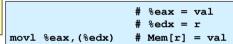
- em regiões contíguas da memória
- membros podem ser de tipos diferentes
- · membros acedidos por nomes

struct rec { int i; int a[3]; int *p; };

Organização na memória



Acesso a um membro da structure



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

17

Structure: apontadores para membros (2)

Elemento i

р

16

JO.

```
struct rec {
  int i;
  int a[3];
  int *p;
};
```

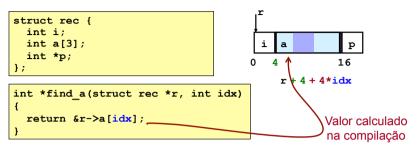
```
*r) i a 16
```

```
void set_p(struct rec *r)
{
   r->p = &r->a[r->i];
}
```

```
# %edx = r
movl (%edx),%ecx # r->i
leal 0(,%ecx,4),%eax # 4*(r->i)
leal 4(%edx,%eax),%eax # r+4+4*(r->i)
movl %eax,16(%edx) # Update r->p
```

Structure: apontadores para membros (1)

*A*X



```
# %ecx= idx
# %edx= r
leal 4(%edx,%ecx,4),%eax # r+4*idx+4
```

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

18

Alinhamento de dados na memória

100

Dados alinhados

- Tipos de dados primitivos (escalares) requerem K bytes
- Endereço deve ser múltiplo de K
- Requisito nalgumas máquinas; aconselhado no IA-32
 - tratado de modo diferente, consoante Unix/Linux ou Windows!

Motivação para alinhar dados

- Memória acedida por double ou quad-words (alinhada)
 - · ineficiente lidar com dados que passam esses limites
 - ainda mais crítico na gestão da memória virtual (limite da página!)

Compilador

 Insere bolhas na structure para garantir o correcto alinhamento dos campos

Alinhamento de dados na memória: os dados primitivos/escalares

XX

- 1 byte (e.g., char)
 - · sem restrições no endereço
- 2 bytes (e.g., short)
 - o bit menos significativo do endereço deve ser 02
- 4 bytes (e.g., int, float, char *, etc.)
 - os 2 bits menos significativo do endereço devem ser 00₂
- 8 bytes (e.g., double)
 - Windows (e a maioria dos SO's & instruction sets):
 os 3 bits menos significativo do endereço devem ser 000₂
 - Unix/Linux:
 - os 2 bits menos significativo do endereço devem ser 00_2
 - -i.e., mesmo tratamento que um dado escalar de 4 bytes
- 12 bytes (long double)
 - Unix/Linux:
 - $-\,\mathrm{os}~2$ bits menos significativo do endereço devem ser $\mathrm{O0}_2$
 - -i.e., mesmo tratamento que um dado escalar de 4 bytes

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

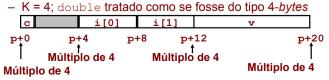
21

23

Alinhamento de dados na memória: Windows versus Unix/Linux

struct S1 { char c; int i[2]; • Windows (incluindo Cygwin): double v; *p; - K = 8. devido ao elemento double i[0] i[1] v p+4 0+q 8+q p+16 p+24 Múltiplo de 4 Múltiplo de 8 Múltiplo de 8 Múltiplo de 8

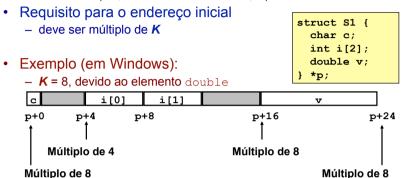
Unix/Linux:



Alinhamento de dados na memória: numa structure

.0.

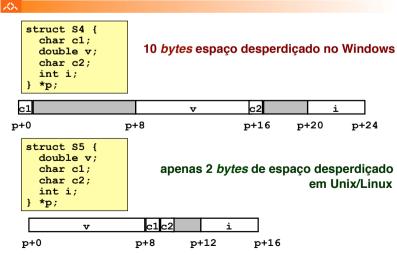
- Deslocamentos dentro da structure
 - deve satisfazer os requisitos de alinhamento dos elementos (i.e., do seu maior elemento, K)



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

22

Alinhamento de dados na memória: ordenação dos membros



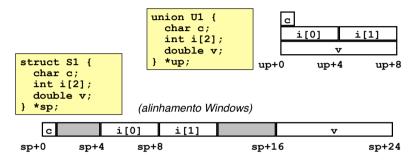
Union: noções básicas

25

200

Princípios

- sobreposição dos elementos de uma union
- memória alocada de acordo com o maior elemento
- só é possível aceder a um elemento de cada vez



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

Union: acesso a padrões de bits

XX

```
typedef union {
  float f;
  unsigned u;
} bit_float_t;

f
u
4
```

Como associar um padrão de bits, a um dado float

```
float bit2float(unsigned u)
{
  bit_float_t arg;
  arg.u = u;
  return arg.f;
}
```

Como obter o conjunto de bits que representa um float

```
unsigned float2bit(float f)
{
  bit_float_t arg;
  arg.f = f;
  return arg.u;
}
```

isto ${\color{red}{N{ ilde{A}}{O}}}$ é o mesmo que (float) u

isto <u>NÃO</u> é o mesmo que (unsigned) f

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2014/15

26