

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

Propriedades dos dados estruturados em C

- agregam quantidades escalares do mesmo tipo ou de tipos diferentes
- sempre 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

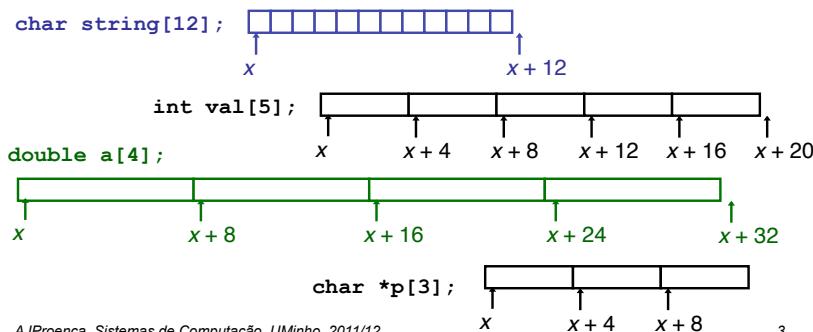
- **array**: agregado de dados escalares do mesmo tipo
 - *string*: array de caracteres terminado com *null*
 - *arrays de arrays*: arrays multi-dimensionais
- **structure**: agregado de dados de tipos diferentes
 - *structures de structures*, *structures de arrays*, ...
- **union**: mesmo objecto mas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

Arrays: alocação em memória

Declaração em C:

```
data_type Array_name[length];
```

Alocação em memória de uma região com
 $length * \text{sizeof}(data_type)$ bytes

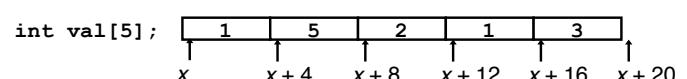


Arrays: acesso aos elementos

Declaração em C:

```
data_type Array_name[length];
```

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

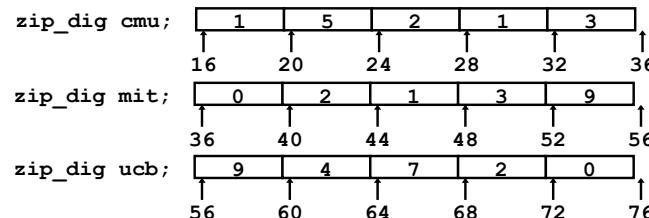


Referência	Tipo	Valor
val[4]	int	3
val	int *	x
val+1	int *	$x + 4$
&val[2]	int *	$x + 8$
val[5]	int	??
* (val+1)	int	5
val + i	int *	$x + 4 + i$

Arrays: 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

Arrays: exemplo de acesso a um elemento

```
int get_digit(zip_dig z, int dig)
{
    return z[dig];
}
```

Argumentos:

- a devolver pela função: tipo int (4 bytes), no registo %eax
- início do array z : colocado em %edx
- índice dig do array z : colocado em %eax

Localização do elemento z[dig]:

- na memória, em Mem[(íncio_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]
```

Arrays: apontadores em vez de índices (2)

Análise do código compilado

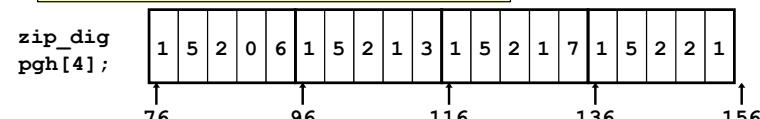
- Registros
 - %ecx z
 - %eax zi
 - %ebx zend
- Cálculos
 - $10 \cdot zi + *z \Rightarrow *z + 2 \cdot (zi + 4 \cdot zi)$
 - z++ incrementa 4

```
int zd2int(zip_dig z)
{
    int zi = 0;
    int *zend = z + 4;
    do {
        zi = 10 * zi + *z;
        z++;
    } while(z <= zend);
    return zi;
}
```

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

Array de arrays: análise de um exemplo

```
#define PCOUNT 4
zip_dig pgh[PCOUNT] =
    {{1, 5, 2, 0, 6},
     {1, 5, 2, 1, 3},
     {1, 5, 2, 1, 7},
     {1, 5, 2, 2, 1}};
```



- 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 array de 5 int's
 - alocados em memória em células contíguas
- Ordenação dos elementos (típico em C): “Row-Major”

Array de arrays: alocação em memória

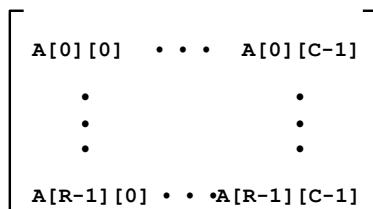
Declaração em C:

`data_type Array_name[R][C];`

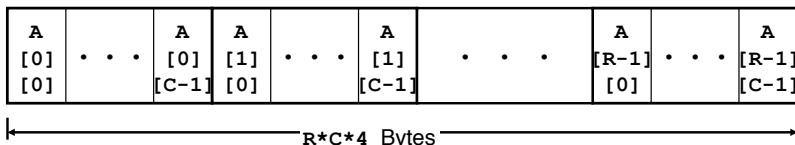
- Alocação em memória de uma região com
 $R * C * \text{sizeof}(\text{data_type}) \text{ bytes}$

Ordenação

Row-Major



`int A[R][C];`



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2011/12

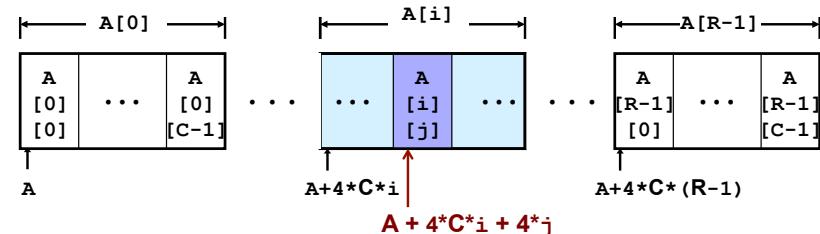
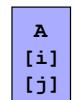
9

Array de arrays: acesso a um elemento

Elementos de um array R*C

- $A[i][j]$ é um elemento do tipo $T(\text{data_type})$ com dimensão $K = \text{sizeof}(T)$
- sua localização:
 $A + K * C * i + K * j$

`int A[R][C];`



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2011/12

10

Array de arrays: código para acesso a um elemento

Localização em memória de

$pgh[\text{index}][\text{dig}]$:
 $pgh + 20*\text{index} + 4*\text{dig}$

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

Código em assembly:

– cálculo do endereço

$pgh + 4 * (\text{index} + 4 * \text{index}) + 4 * \text{dig}$

– acesso ao elemento: com `movl`

```

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

AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2011/12

11

Array de apontadores para arrays: uma visão alternativa

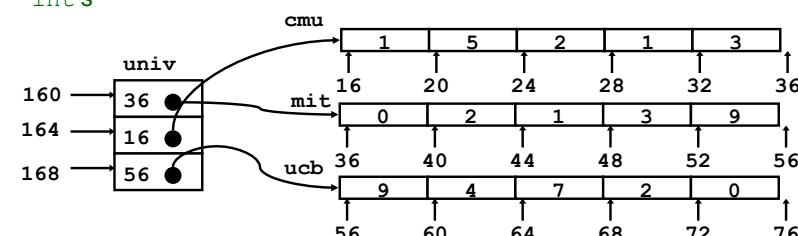
- Variável `univ` é um array de 3 elementos

- Cada elemento:

- um apontador de 4 bytes
- aponta para um array de int's

```
zip_dig cmu = { 1, 5, 2, 1, 3 };
zip_dig mit = { 0, 2, 1, 3, 9 };
zip_dig ucb = { 9, 4, 7, 2, 0 };

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



AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2011/12

12

Array de apontadores para arrays: acesso a um elemento

Array de arrays versus array de apontadores para arrays

Cálculo da localização

- para acesso a um elemento

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

- requer 2 acessos à memória

- para buscar apontador para row array
- para aceder a elemento do row array

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

```
# %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]
```

Modos distintos de cálculo da localização dos elementos:

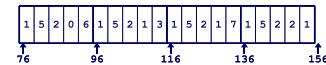
```
int get_pgh_digit
    (int index, int dig)
{
    return pgh[index][dig];
}
```

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

Array de arrays

- elemento em

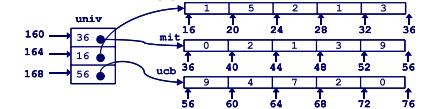
Mem[pgh+20*index+4*dig]



Array de apontadores para arrays

- elemento em

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



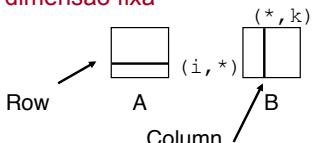
Arrays multi-dimensionais de tamanho fixo: a eficiência do compilador (1)

Oportunidades para optimizar

- o array **a** está em localizações contíguas, começando em **a[i][0]**: usar apontador!
- o array **b** está em localizações espaçadas de $4 \times N$ 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;
}
```

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

Optimizações automáticas do compilador:

–antes...

```
#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;
}
```

```
/* 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;
}
```

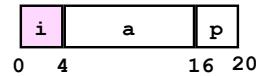
Structures: noções básicas

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

```
void set_i(struct rec *r,
           int val)
{
    r->i = val;
}
```

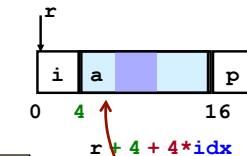
```
# %eax = val
# %edx = r
movl %eax, (%edx)
```

Mem[r] = val

Structures: apontadores para membros (1)

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

```
int *find_a(struct rec *r, int idx)
{
    return &r->a[idx];
}
```

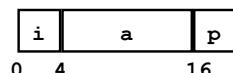


Valor calculado
na compilação

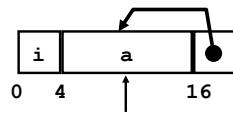
```
# %ecx = idx
# %edx = r
leal 0(%ecx,4), %eax # 4*idx
leal 4(%eax,%edx), %eax # r+4*idx+4
```

Structures: apontadores para membros (2)

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



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



Elemento i

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

Alinhamento de dados na memória

Dados alinhados

- Tipos de dados primitivos (escalares) requerem K bytes
- Endereço deve ser múltiplo de K
- Requisito algumas máquinas; aconselhado no IA32
 - 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

- 1 byte (e.g., `char`)
 - sem restrições no endereço
- 2 bytes (e.g., `short`)
 - o bit menos significativo do endereço deve ser 0_2
- 4 bytes (e.g., `int`, `float`, `char *`, etc.)
 - os 2 bits menos significativo do endereço devem ser 00_2
- 8 bytes (e.g., `double`)
 - Windows (e a maioria dos SO's & instruction sets):
 - os 3 bits menos significativo do endereço devem ser 000_2
 - 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:
 - os 2 bits menos significativo do endereço devem ser 00_2
 - i.e., mesmo tratamento que um dado escalar de 4 bytes

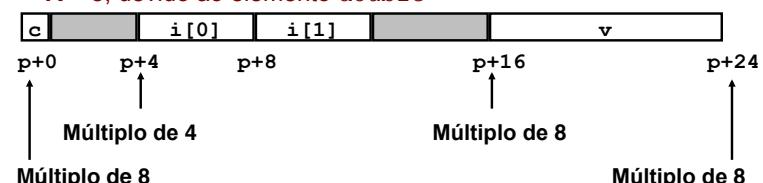
AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2011/12

21

Alinhamento de dados na memória: nas structures

- Deslocamentos dentro da *structure*
 - deve satisfazer os requisitos de alinhamento dos elementos (i.e., do seu maior elemento, K)
- Requisito para o endereço inicial
 - deve ser múltiplo de K
- Exemplo (em Windows):
 - $K = 8$, devido ao elemento `double`

```
struct S1 {
    char c;
    int i[2];
    double v;
} *p;
```

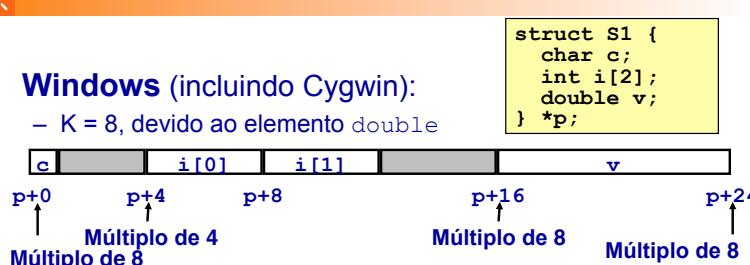


AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2011/12

22

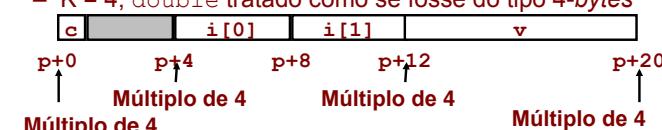
Alinhamento de dados na memória: Windows versus Unix/Linux

- **Windows** (incluindo Cygwin):
 - $K = 8$, devido ao elemento `double`



• Unix/Linux:

- $K = 4$; `double` tratado como se fosse do tipo 4-bytes



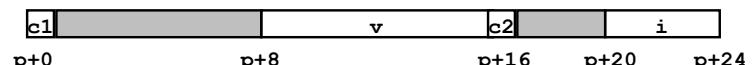
AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2011/12

23

Alinhamento de dados na memória: ordenação dos membros

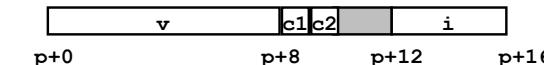
10 bytes espaço desperdiçado no Windows

```
struct S4 {
    char c1;
    double v;
    char c2;
    int i;
} *p;
```



apenas 2 bytes de espaço desperdiçado
em Unix/Linux

```
struct S5 {
    double v;
    char c1;
    char c2;
    int i;
} *p;
```

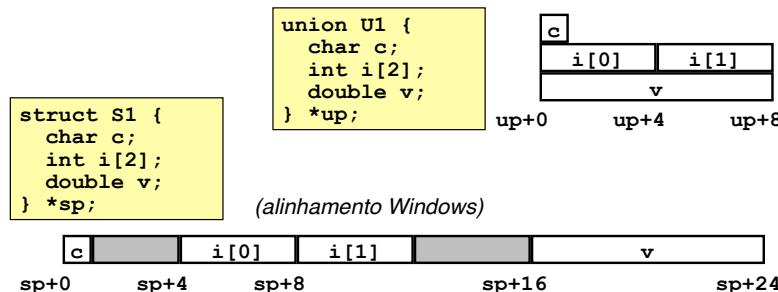


AJProença, Sistemas de Computação, UMinho, 2011/12

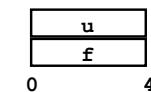
24

- **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



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



Como associar um padrão de bits,
a um dado *float*

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

isto **NÃO** é o mesmo que *(float) u*

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 **NÃO** é o mesmo que *(unsigned) f*