

## Estrutura do tema ISA do IA32

1. Desenvolvimento de programas no IA32 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

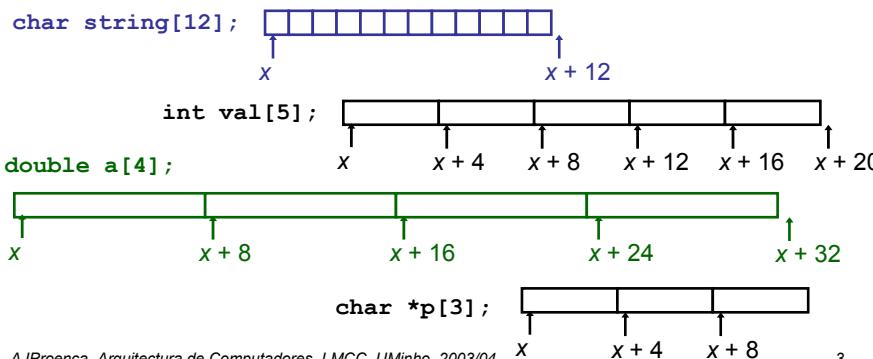
- **array**: agregado de dados escalares do mesmo tipo
  - *string*: array de caracteres terminado com *null*
  - *arrays de arrays*: arrays multi-dimensionais
- **structure**: agregado de dados de tipos diferentes
  - *structures de structures*, *structures de arrays*, ...
- **union**: mesmo objecto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

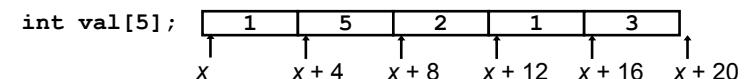


## Arrays: acesso aos elementos

### Declaração em C:

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

O identificador *Array\_name* pode ser usado  
como apontador para o elemento 0

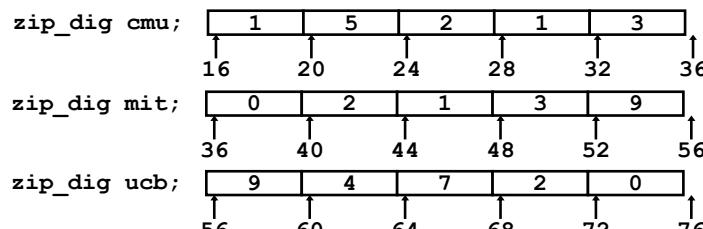


Referência	Tipo	Valor
val[4]	int	3
val	int *	x
val+1	int *	x+4
&val[2]	int *	x+8
val[5]	int	??
*(val+1)	int	5
val + i	int *	x+4 i

## 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:

- tipo int (4 bytes)
- início do array z (colocado em %edx)
- índice dig do array z (colocado em %eax)

### Localização do elemento z[dig]:

- Mem [ (%edx) + 4 \* (%eax) ]
- IA32/Linux: (%edx, %eax, 4)

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

## Arrays: apontadores em vez de índices (1)

### Código original

com referências a arrays  
dentro de ciclos

```
int zd2int(zip_dig z)
{
    int i;
    int zi = 0;
    for (i = 0; i < 5; i++) {
        zi = 10 * zi + z[i];
    }
    return zi;
}
```

**Transformação pelo GCC**

- eliminou a variável i
- converteu índices em apontadores
- reduziu à forma do-while

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

### Análise do código compilado

- Registos
 

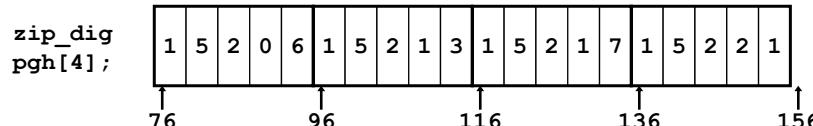
%ecx	z
%eax	zi
%ebx	zend
- Cálculos
  - $10 \cdot zi + *z \Rightarrow *z + 2 \cdot (zi + 4 \cdot zi)$
  - z++ incrementa 4

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

```
# %ecx = z
xorl %eax,%eax          # zi = 0
leal 16(%ecx),%ebx       # zend = z+4
.L59:
    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 };
```



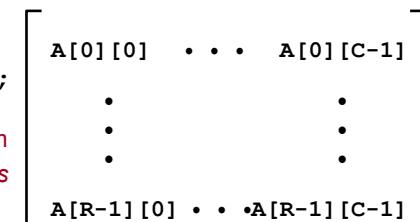
- Declaração “`zip_dig pgh[4]`” equivalente a “`int pgh[4][5]`”
  - variável `pgh` é um array de 4 elementos
    - alocados em memória em blocos contíguos
  - cada elemento é um array de 5 int’s
    - alocados em memória em células contíguas
- Ordenação dos elementos (garantido em C): “Row-Major”

## Array de arrays: alocação em memória

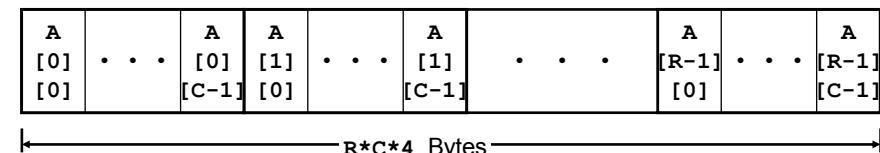
### Declaração em C:

`data_type Array_name[R][C];`

- Alocação em memória de uma região com  $R * C * \text{sizeof}(\text{data\_type})$  bytes
- Ordenação  
*Row-Major*



`int A[R][C];`

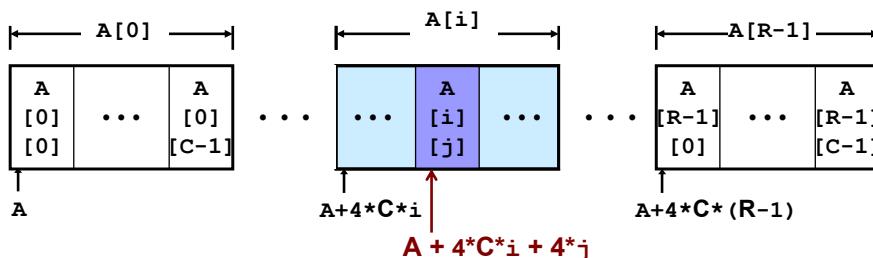
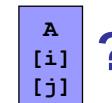


## Array de arrays: acesso a um elemento

### 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];`



## Array de arrays: código para acesso a um elemento

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

$$pgh + 20*index + 4*dig$$

### Código em assembly:

- cálculo do endereço  
 $pgh + 4*dig + 4*(index+4*index)$
- acesso ao elemento: com `movl`

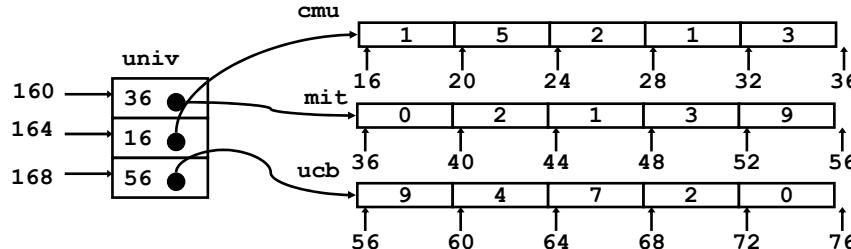
```
int get_pgh_digit
(int index, int dig)
{
    return pgh[index][dig];
}
```

```
# %ecx = dig
# %eax = index
leal 0(%ecx,4),%edx           # 4*dig
leal (%eax,%eax,4),%eax      # 5*index
movl pgh(%edx,%eax,4),%eax   # *(pgh + 4*dig + 20*index)
```

## 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



AJProença, Arquitectura de Computadores, LMCC, UMinho, 2003/04

13

## Array de apontadores para arrays: acesso a um elemento

```
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]`

- requer 2 acessos à memória
  - para buscar apontador para *row array*
  - para aceder a 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 # Mem[...+4*dig]
```

AJProença, Arquitectura de Computadores, LMCC, UMinho, 2003/04

14

## Array de arrays versus array de apontadores para arrays

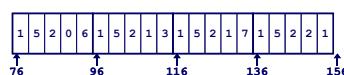
### Modos distintos de cálculo da localização dos elementos:

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

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

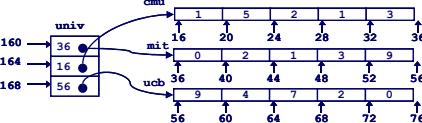
#### Array de arrays

- elemento em  
`Mem[pgh+20*index+4*dig]`



#### Array de apontadores para arrays

- elemento em  
`Mem[Mem[univ+4*index]+4*dig]`



AJProença, Arquitectura de Computadores, LMCC, UMinho, 2003/04

15

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

### Oportunidades para optimizar

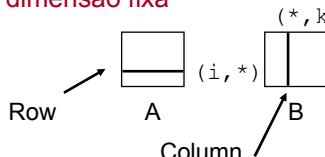
- o array *a* está em localizações contíguas, começando em *a[i][0]*: usar apontador!
- o array *b* está em localizações espaçadas de  $4^N$  células, começando em *b[0][j]*: usar também apontador!

### 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;
}
```



AJProença, Arquitectura de Computadores, LMCC, UMinho, 2003/04

16

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

- Optimizações automáticas do compilador:
  - antes...
  - depois...

```
#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;
}
```

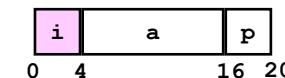
```
/* Compute element i,k ... */
int fix_prod_ele (...)

{
    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;
}
```

## 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

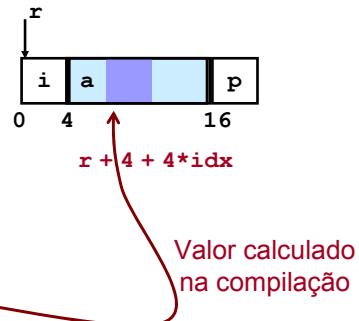
```
void
set_i(struct rec *r,
      int val)
{
    r->i = val;
}
```

```
# %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];
}
```

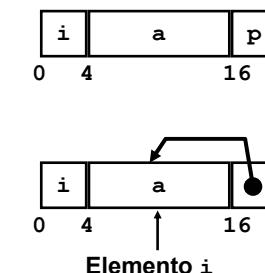


```
# %ecx = idx
# %edx = r
leal 0(%ecx,4),%eax    # 4*idx
leal 4(%eax,%edx),%eax # r+4*idx+4
```

## 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];
}
```



```
# %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
```

## Structures: noções básicos

### Dados alinhados

- Tipos de dados primitivos (escalares) requerem K bytes
- Endereço deve ser múltiplo de K
- Requisito nalgumas máquinas; aconselhado no IA32
  - tratado de modo diferente, consoante 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!)

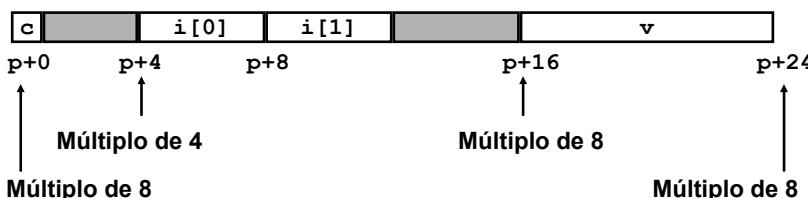
### Compilador

- Insere bolhas na *structure* para garantir o correcto alinhamento dos campos

- 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  $000_2$
  - 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*)
  - Linux:
    - os 2 bits menos significativo do endereço devem ser  $00_2$
    - i.e., mesmo tratamento que um dado escalar de 4 bytes

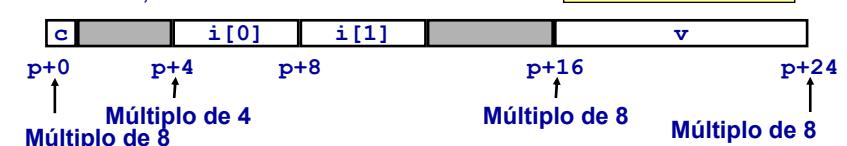
- Deslocamentos dentro da *structure*
  - deve satisfazer os requisitos de alinhamento dos elementos (i.e., do seu maior elemento, K)
- Requisito para o endereço inicial
  - deve ser múltiplo de K
- Exemplo (em Windows):
  - K = 8, devido ao elemento *double*

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



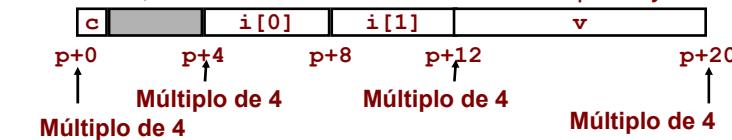
### Windows (incluindo Cygwin):

- K = 8, devido ao elemento *double*



### Linux:

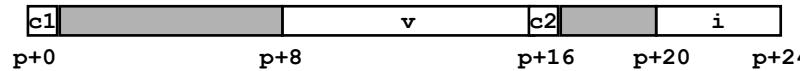
- K = 4; *double* tratado como se fosse do tipo 4-bytes



## Alinhamento de dados na memória: ordenação dos membros

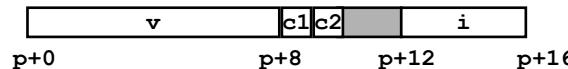
```
struct S4 {
    char c1;
    double v;
    char c2;
    int i;
} *p;
```

**10 bytes espaço desperdiçado no Windows**



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

**apenas 2 bytes de espaço desperdiçado**



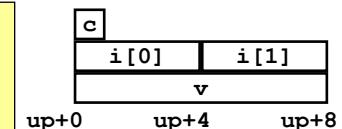
## • Princípios

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

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

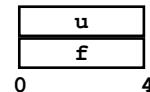
```
union U1 {
    char c;
    int i[2];
    double v;
} *up;
```

(alinhamento Windows)



## Unions: acesso a padrões de bits

```
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`

## Unions: noções básicas