

程序的机器级表示IV: 数据

教师：郑贵滨

计算机科学与技术学院

哈尔滨工业大学

主要内容

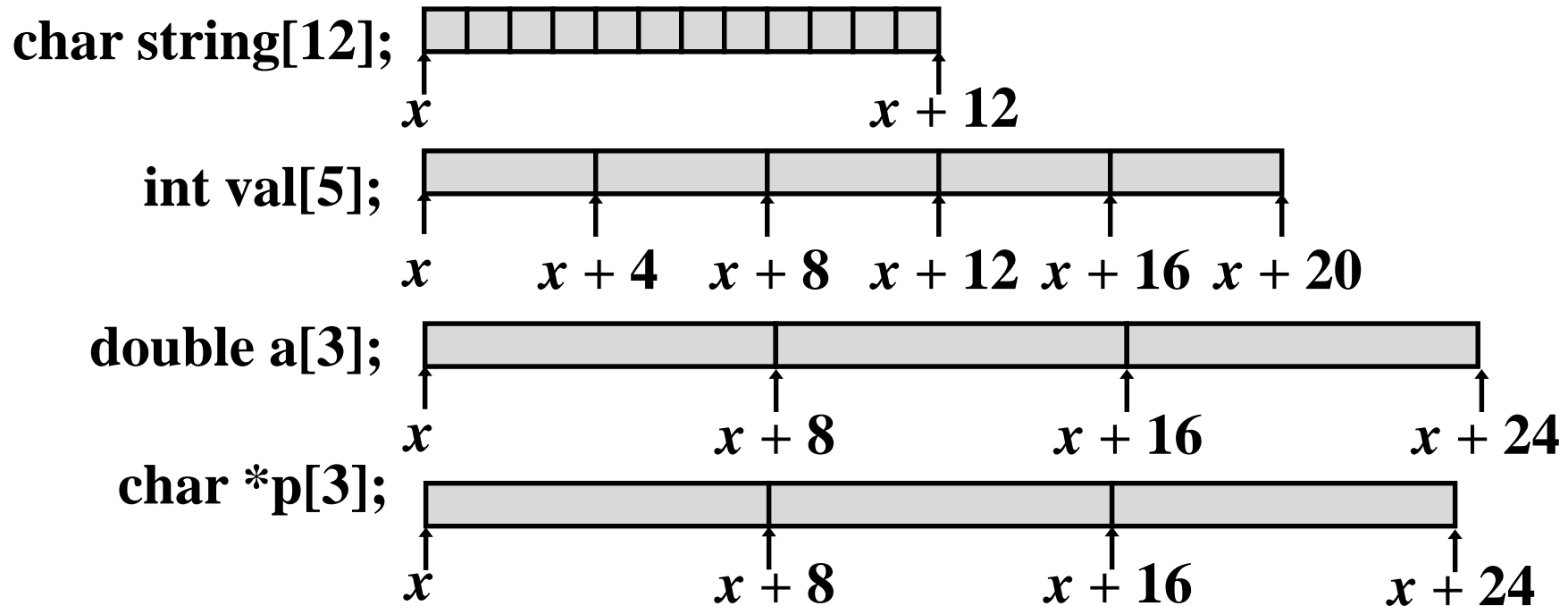
- 数组
 - 一维
 - 多维(嵌套)
 - 多层次
- 结构体
 - 内存分配
 - 访问
 - 对齐
- 浮点数

数组的内存分配

■ 基本准则

$T\ A[L];$

- 数据类型 T 、长度 L 的数组
- 在内存中连续分配的 $L * \text{sizeof}(T)$ 字节

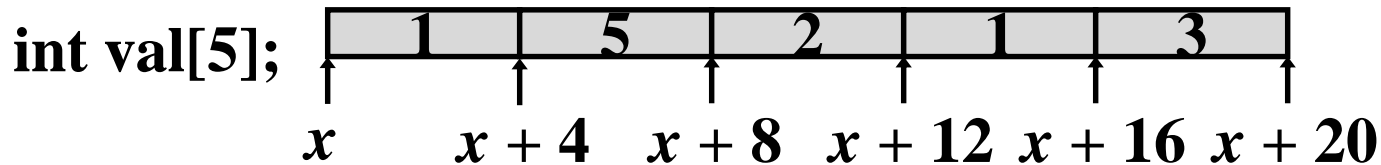


数组的访问

■ 基本准则

$T \ A[L];$

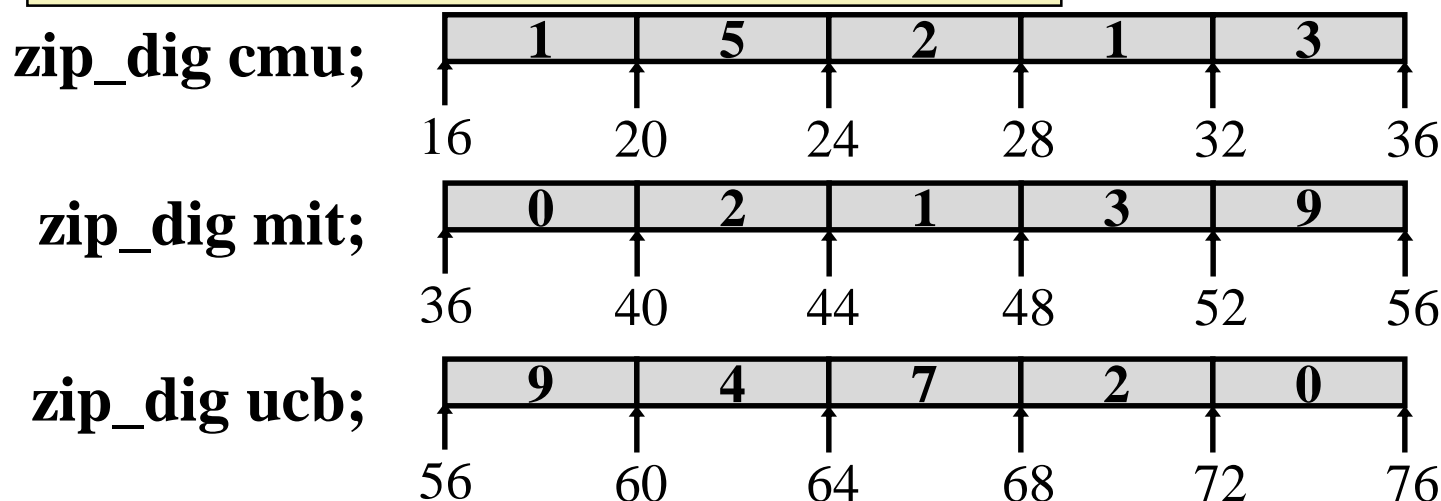
- 数据类型 T 、长度 L 的数组
- 标识符 A 可作为数组元素0的指针(常量): Type T^*



引用形式	类型	数值
<code>val[4]</code>	<code>int</code>	3
<code>val</code>	<code>int *</code>	x
<code>val+1</code>	<code>int *</code>	$x + 4$
<code>&val[2]</code>	<code>int *</code>	$x + 8$
<code>val[5]</code>	<code>int</code>	??
<code>*(val+1)</code>	<code>int</code>	5
<code>val + i</code>	<code>int *</code>	$x + 4 i$

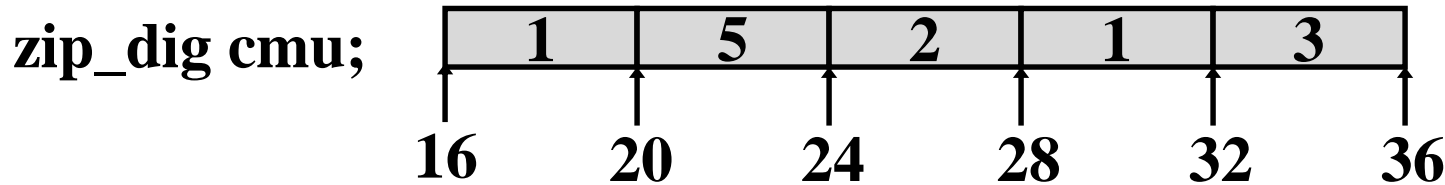
数组例子

```
#define ZLEN 5
typedef int  zip_dig[ZLEN];
zip_dig  cmu = { 1, 5, 2, 1, 3 };
zip_dig  mit = { 0, 2, 1, 3, 9 };
zip_dig  ucb = { 9, 4, 7, 2, 0 };
```



- 声明 “zip_dig cmu” 等价于 “int cmu[5]”
- 示例数组申请20个连续的内存字节(sizeof(cmu) or sizeof(zip_dig)), (超大数组不能保证一定如此)

数组访问例子



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

IA32

```
# %rdi = z
# %rsi = digit
movl (%rdi,%rsi,4), %eax # z[digit]
```

- 寄存器 `%rdi` 保存数组的起始地址
- 寄存器 `%rsi` 保存数组元素的下标(索引)
- 期望的数据地址:
 $\text{\%rdi} + 4 * \text{\%rsi}$
- 内存寻址形式
 $(\text{\%rdi}, \text{\%rsi}, 4)$

数组和循环的例子

```
void zincr(zip_dig z) {  
    size_t i;  
    for (i = 0; i < ZLEN; i++)  
        z[i]++;  
}
```

```
# %rdi = z  
movl    $0, %eax        # i = 0  
jmp     .L3              # goto middle  
.L4:                    # loop:  
    addl    $1, (%rdi,%rax,4) # z[i]++  
    addq    $1, %rax      # i++  
.L3:                    # middle  
    cmpq    $4, %rax      # i:4  
    jbe     .L4            # if <=, goto loop  
rep; ret
```

多维(嵌套) 数组

■ 声明

T $A[R][C];$

- 数据类型 T 的两维数组
- R 行, C 列
- 元素类型 T , K 字节

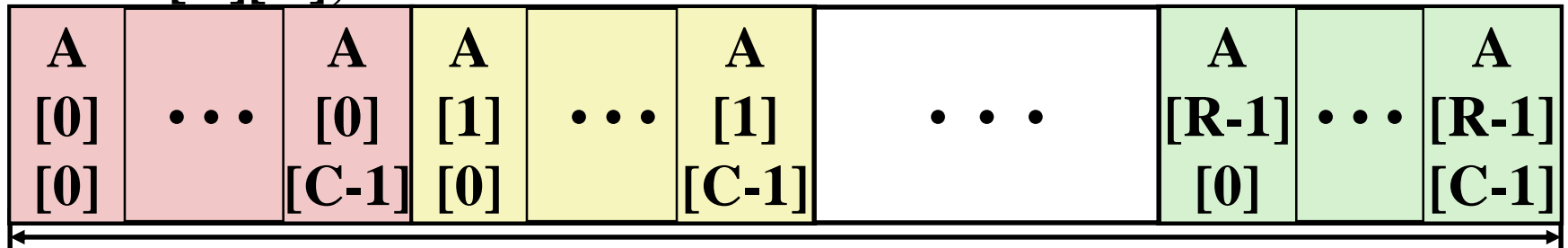
■ 数组尺寸、sizeof(A)

- $R * C * K$ 字节

■ 存储：行优先排列

$$\begin{bmatrix} A[0][0] & \cdots & A[0][C-1] \\ \vdots & & \vdots \\ A[R-1][0] & \cdots & A[R-1][C-1] \end{bmatrix}$$

int $A[R][C];$

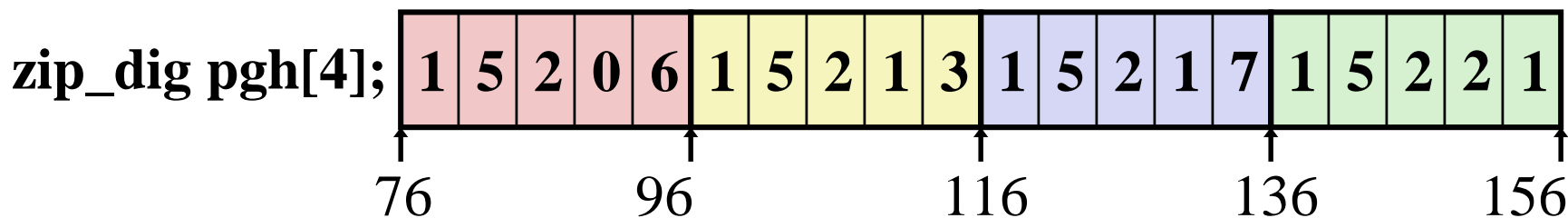


$4 * R * C$ Bytes

嵌套数组例子

```
#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 }};
```

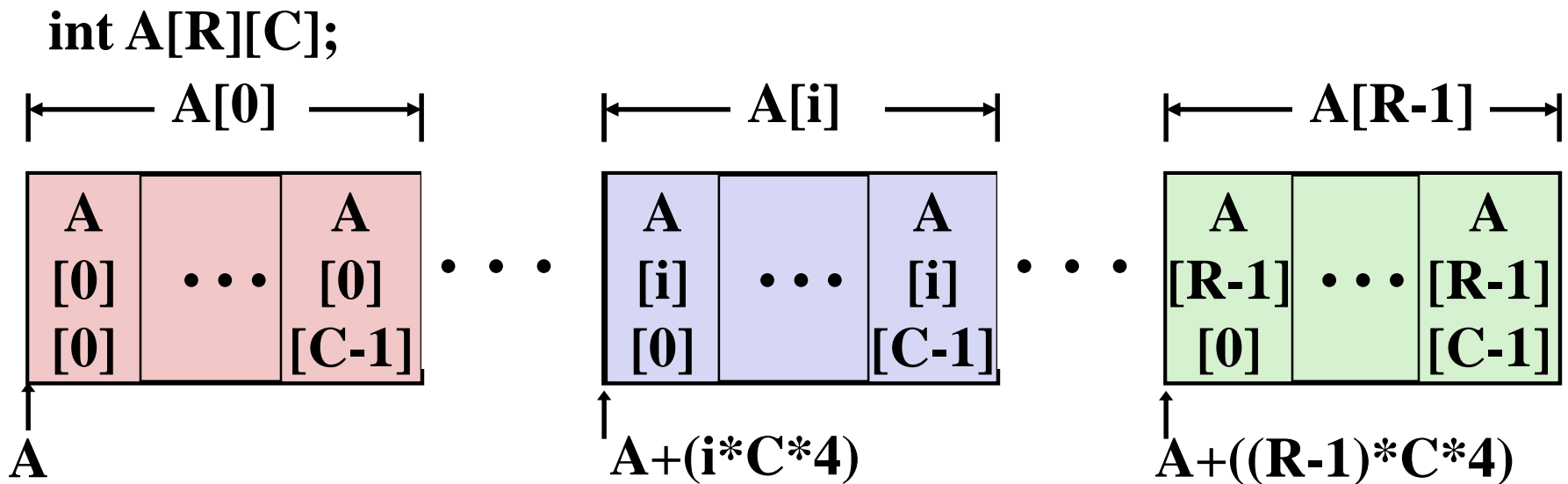
- “**zip_dig pgh[4]**” 等价于 “**int pgh[4][5]**”
 - 变量pgh: 有4元素的数组, 占用连续内存
 - 每个元素是一个有5个整数的数组, 占用连续内存
- 内存排列: 行优先
- 若pgh的起始地位为76, 则:



嵌套数组行访问

■ 行向量

- $A[i]$ 是 C 个元素的数组
- 类型 T 的每个元素需要 K 个字节
- 起始地址 $A + i * (C * K)$



嵌套数组行访问代码

1	5	2	0	6	1	5	2	1	3	1	5	2	1	7	1	5	2	2	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

■ 行向量 pgh

- $\text{pgh}[\text{index}]$: 是有5个整数的一维数组
- 起始地址 $\text{pgh} + 20 * \text{index}$

```
int *get_pgh_zip(int index)
{ return pgh[index];}
```

```
# %rdi = index
leaq (%rdi,%rdi,4),%rax      # 5 * index
leaq pgh(,%rax,4),%rax      # pgh + (20 * index)
```

■ 机器代码

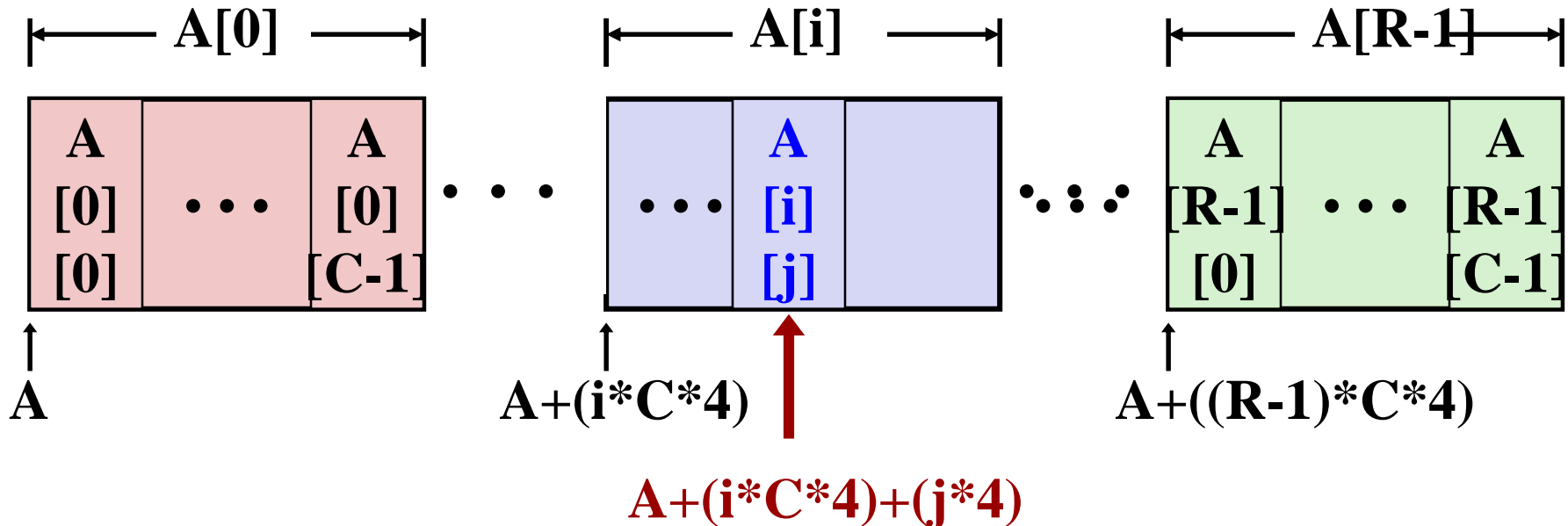
- 计算和返回地址: $\text{pgh} + 4 * (\text{index} + 4 * \text{index})$

嵌套数组元素访问

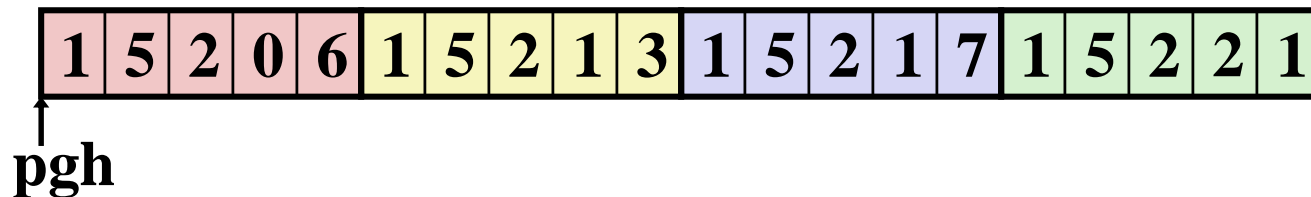
■ 数组元素

- $A[i][j]$ 类型为 T 的元素, 需要 K 个字节
- 地址: $A + i * (C * K) + j * K = A + (i * C + j) * K$

`int A[R][C];`



嵌套数组元素访问代码



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

```
leaq  (%rdi,%rdi,4), %rax  # 5*index
addl  %rax, %rsi           # 5*index+dig
movl  pgh(,%rsi,4), %eax   # M[pgh + 4*(5*index+dig)]
```

■ 数组元素

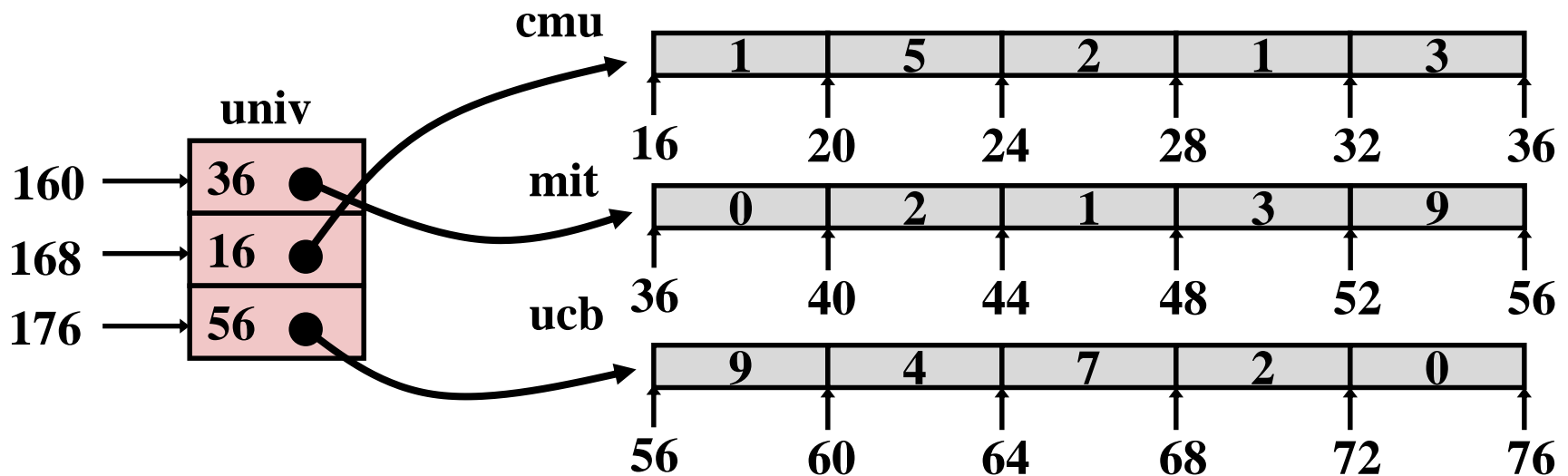
- `pgh[index][dig]` 是 `int` 型
- 地址: $\text{pgh} + 20 * \text{index} + 4 * \text{dig}$
 - $= \text{pgh} + 4 * (5 * \text{index} + \text{dig})$

多层次数组例子

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

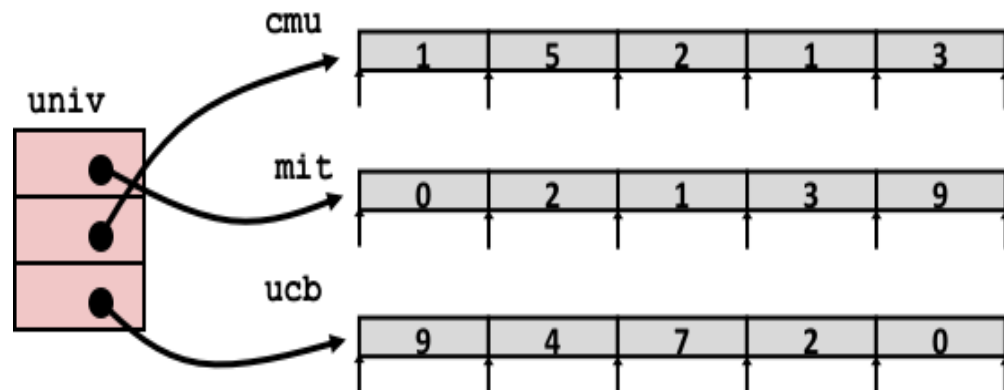
```
#define UCOUNT 3
int *univ[UCOUNT] = {mit, cmu, ucb};
```

- 变量 `univ` 是有3个元素的数组
- 每个元素是指针类型
 - 8 bytes
- 每个指针指向一个整数数组



多层次数组元素的访问

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



```
salq    $2, %rsi                # 4*digit
addq    univ(,%rdi,8), %rsi      # p = univ[index] + 4*digit
movl    (%rsi), %eax            # return *p
ret
```

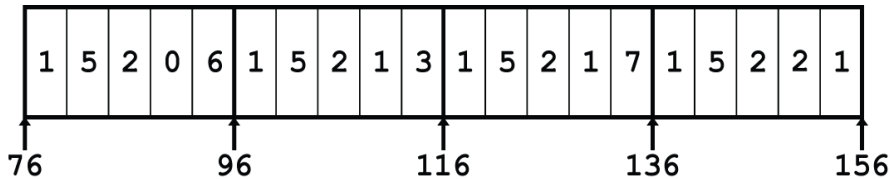
■ 计算

- 元素访问 $\text{Mem}[\text{Mem}[\text{univ} + 8 * \text{index}] + 4 * \text{digit}]$
- 需要两次内存读
 - 首先，获取行数组的地址
 - 然后，访问数组内的元素

数组元素访问

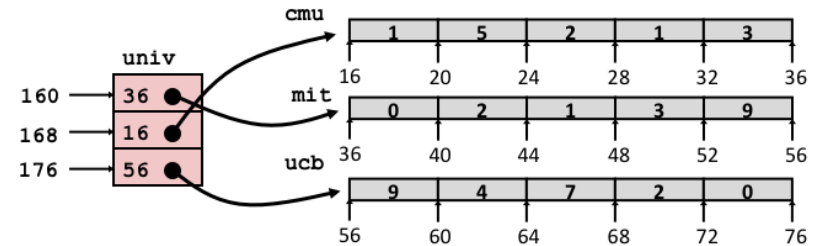
嵌套数组

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



多层次数组

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



与C相似，但地址的计算方式完全不同：

$\text{Mem}[\text{pgh} + 20 * \text{index} + 4 * \text{digit}]$

$\text{Mem}[\text{Mem}[\text{univ} + 8 * \text{index}] + 4 * \text{digit}]$

N × N 矩阵

■ 固定维数

- 编译的时候有确定的N值

```
#define N 16
typedef int fix_matrix[N][N];
/* 获得元素a[i][j] */
int fix_ele( fix_matrix a, size_t i, size_t j)
{ return a[i][j]; }
```

■ 可变维数：显示索引

- 动态数组的传统实现方法

```
#define IDX(n, i, j) ((i)*(n)+(j))
/* 获得元素a[i][j] */
int vec_ele(size_t n, int *a, size_t i, size_t j)
{ return a[IDX(n,i,j)];}
```

■ 可变维数：隐含索引

- gcc支持

```
/* 获得元素a[i][j] */
int var_ele(size_t n, int a[n][n], size_t i,
size_t j) {
    return a[i][j];}
```

16 X 16 矩阵的访问

- 数组元素 $A[i][j]$
 - 地址: $A + i * (C * K) + j * K$
 - $C = 16, K = 4$

```
/* 获得元素a[i][j] */
```

```
int fix_ele(fix_matrix a, size_t i, size_t j) {
    return a[i][j];
}
```

```
# a in %rdi, i in %rsi, j in %rdx
```

```
salq    $6, %rsi                # 64*i
```

```
addq    %rsi, %rdi              # a + 64*i
```

```
movl    (%rdi,%rdx,4), %eax     # M[a + 64*i + 4*j]
```

```
ret
```

n X n 矩阵的访问

- 数组元素A[i][j]
 - 地址: $A + i * (C * K) + j * K$
 - $C = n, K = 4$
 - 必须实现整数乘积

```
/* 获得元素a[i][j] */
```

```
int var_ele(size_t n, int a[n][n], size_t i, size_t j) {
    return a[i][j];
}
```

```
# n in %rdi, a in %rsi, i in %rdx, j in %rcx
```

```
imulq    %rdx, %rdi          # n*i
```

```
leaq      (%rsi,%rdi,4), %rax  # a + 4*n*i
```

```
movl      (%rax,%rcx,4), %eax  # a + 4*n*i + 4*j
```

```
ret
```

主要内容

■ 数组

- 一维
- 多维(嵌套)
- 多层次

■ 结构体

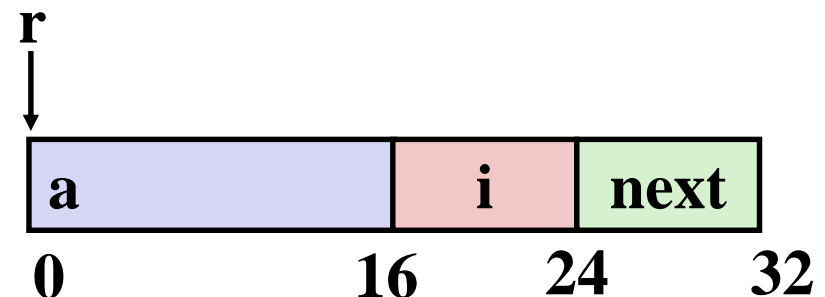
- 内存分配
- 访问
- 对齐

■ 浮点数

结构体表示

- 结构体用内存块来表示
 - 足够大，可容纳所有字段
- 字段顺序**必须**与声明一致
 - 即便其他顺序能使得内存更紧凑——**也不行!**
- 编译器决定总的尺寸和各字段位置
 - 机器级程序不解读(理解)源代码中的结构体

```
struct rec {  
    int a[4];  
    size_t i;  
    struct rec *next;  
};
```

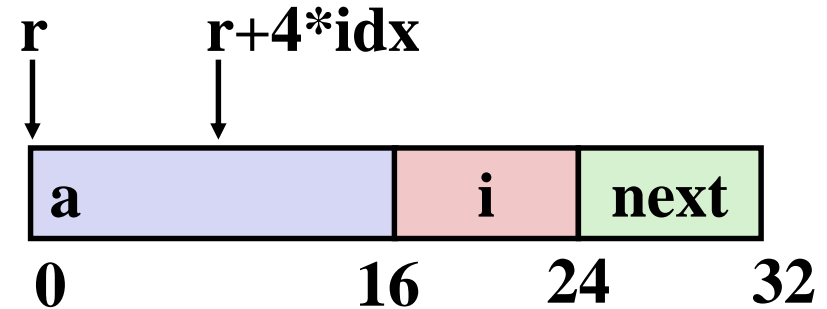


结构体成员地址的生成

- 计算数组元素的地址
 - 每个结构体成员的偏移量 (Offset)是在编译阶段确定的
 - 地址计算形式:
 $r + 4 * idx$

```
struct rec {
    int a[4];
    size_t i;
    struct rec *next;
};
```

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



```
# r in %rdi, idx in %rsi
leaq (%rdi,%rsi,4), %rax
ret
```

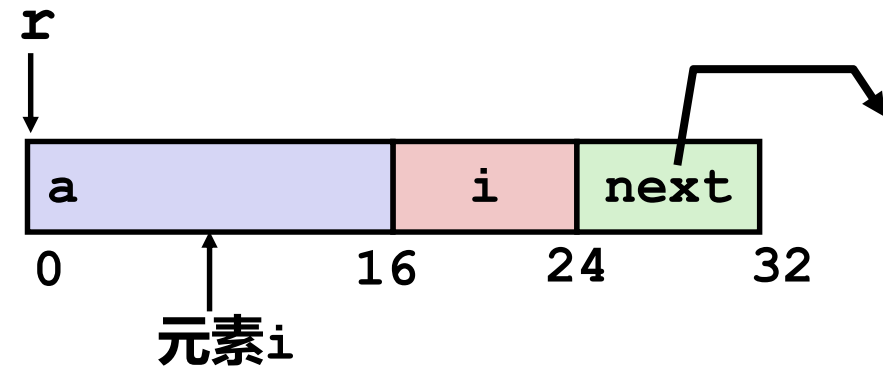
链表

■ C代码

```
void set_val
(struct rec *r, int val){
  while (r) {
    int i = r->i;
    r->a[i] = val;
    r = r->next;
  }
}
```

寄存器	数值
%rdi	r
%rsi	val

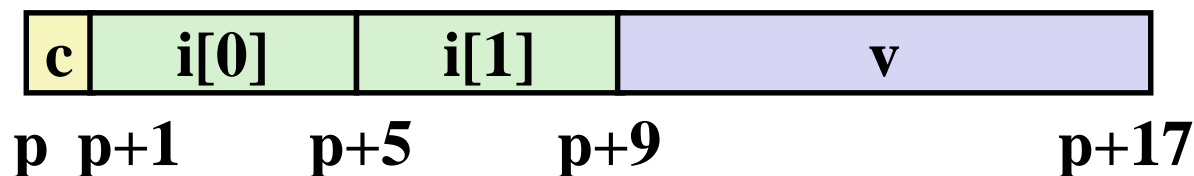
```
struct rec {
  int a[4];
  int i;
  struct rec *next;
};
```



```
.L11:                # loop:
  movslq 16(%rdi), %rax    # i = M[r+16]
  movl   %esi, (%rdi,%rax,4) # M[r+4*i] = val
  movq   24(%rdi), %rdi    # r = M[r+24]
  testq  %rdi, %rdi        # Test r
  jne    .L11              # if !=0 goto loop
```

结构体与对齐

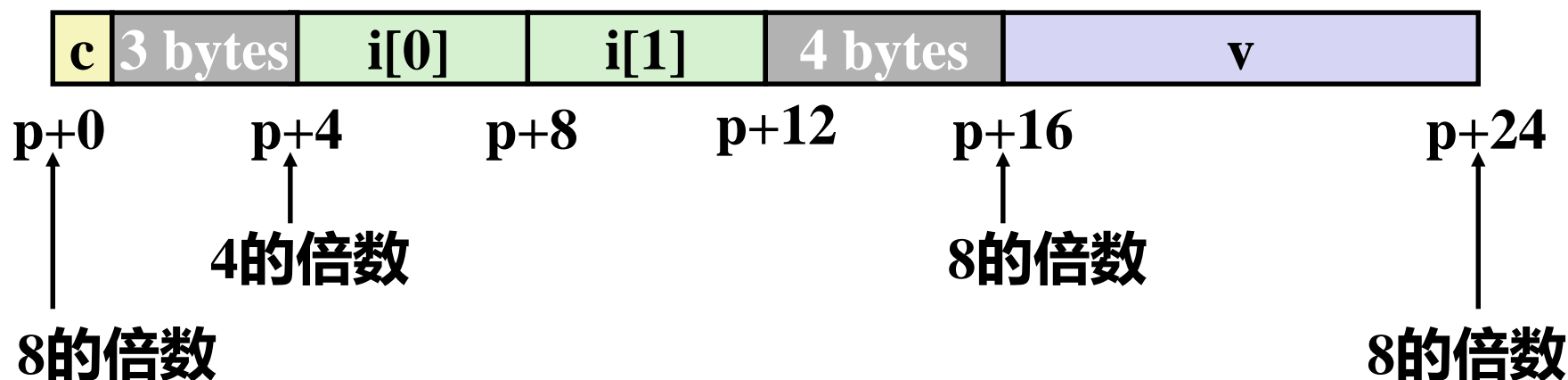
■ 未对齐的数据



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

■ 对齐后的数据

- 基本数据类型需要 K 字节
- 地址必须是 K 的倍数



对齐的准则

- 对齐后的数据
 - 基本数据类型需要 k 字节
 - 地址必须是 k 的倍数
 - 一些机器要求、x86-64机器推荐
- 对齐数据的动机
 - 内存按4字节或8字节(对齐的)块来访问（4/8依赖于系统）
 - 不能高效地装载或存储跨越四字边界的数据
 - 当一个数据跨越2个页面时，虚拟内存比较棘手
- 编译器
 - 在结构体中插入空白，以确保字段的正确对齐

x86-64对齐

- 1字节: **char**, ...
 - 对地址无要求
- 2字节: **short**, ...
 - 低字节地址必须偶数: $*****0_2$
- 4字节: **int**, **float**, ...
 - 低字节地址必须是4的倍数: $*****00_2$
- 8字节: **double**, **long**, **char ***, ...
 - 低字节地址必须是8的倍数: $*****000_2$
- 16字节: **long double** (GCC on Linux)
 - 低字节地址必须是16的倍数: $*****0000_2$

结构体的对齐

■ 结构体内部

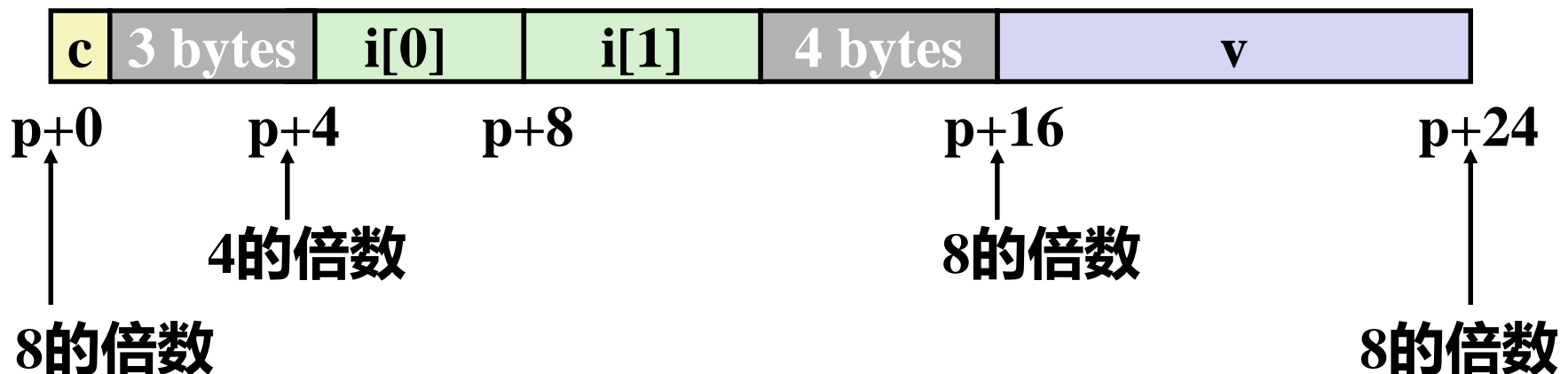
- 满足每个元素的对齐要求

■ 结构体的整体对齐存放

- 结构体的整体对齐要求值K
 - K = 所有元素的最大对齐要求值
- 起始地址 & 结构体长度 必须是 K 的倍数

■ Example: K = 8, 有double型元素

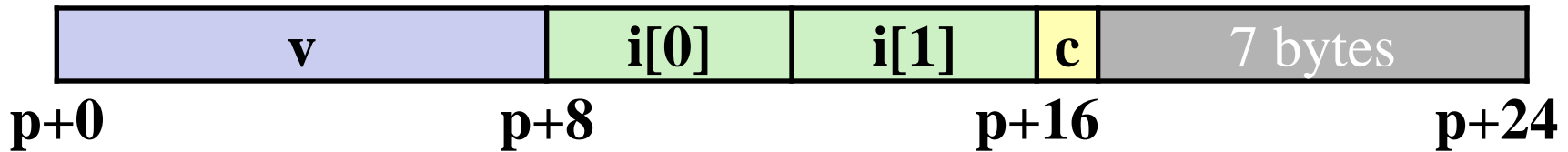
```
struct S1 {
    char c;
    int i[2];
    double v;
} *p;
```



满足整体对齐要求

- 最大对齐要求: K
- 结构体整体大小必须是 K 的倍数

```
struct S2 {  
    double v;  
    int i[2];  
    char c;  
} *p;
```

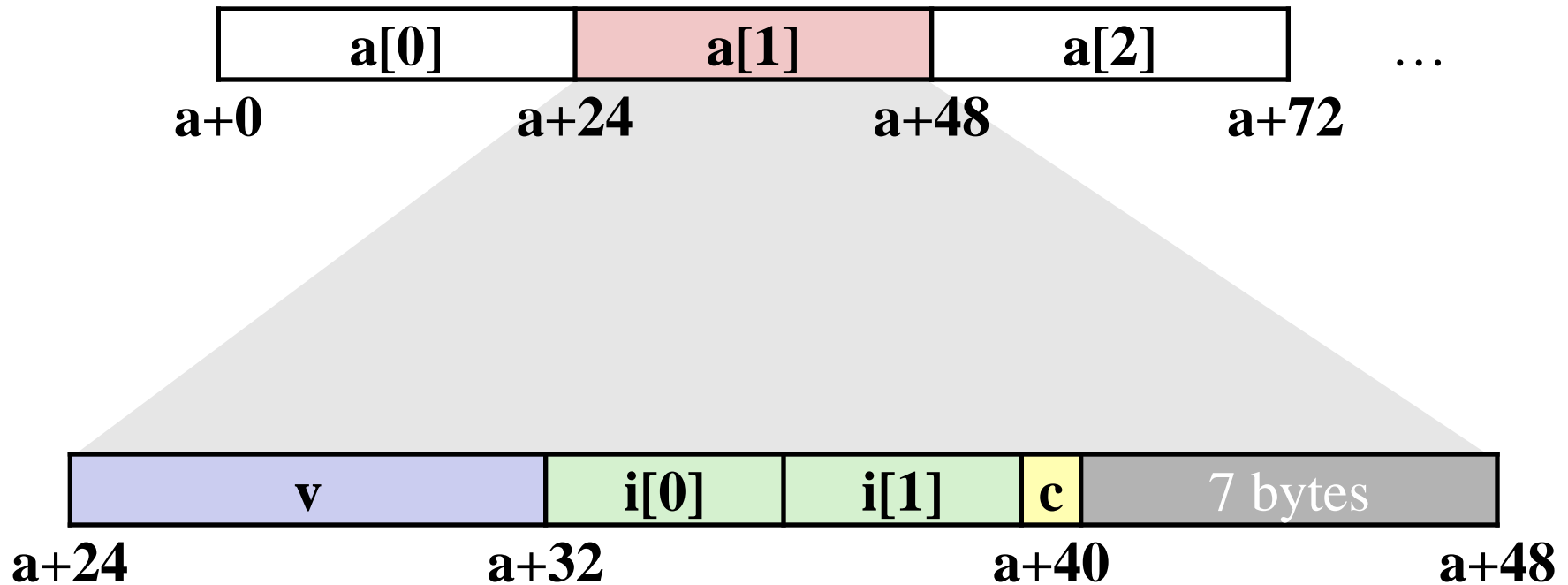


K 的倍数($K=8$)

结构体数组

- 结构体整体大小：K的倍数
- 每个元素都满足对齐要求

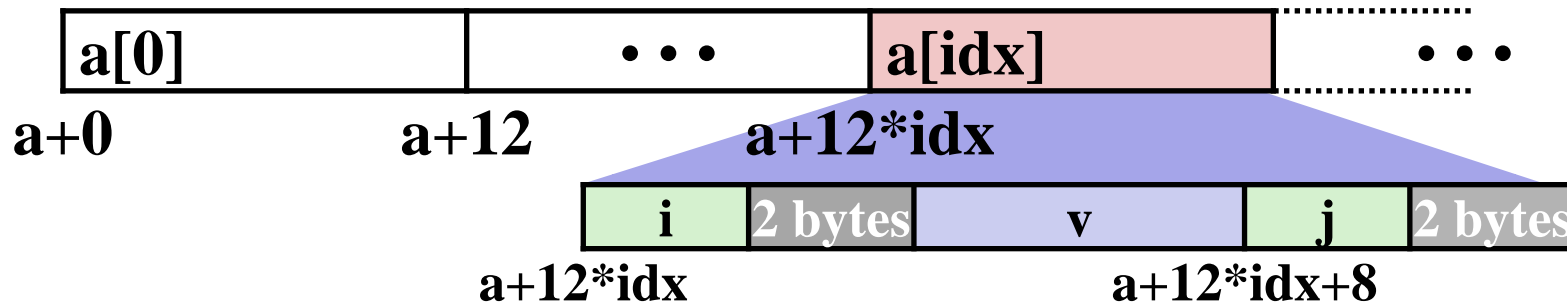
```
struct S2 {  
    double v;  
    int i[2];  
    char c;  
} a[10];
```



访问数组元素

- 计算数组元素的offset: $12 * \text{idx}$
 - `sizeof(S3)`, 包括对齐引入的空白
- 字段j在结构体内的offset: 8
- 汇编器给出的offset: $a+8$
 - a: 全局变量, 链接时确定

```
struct S3 {
    short i;
    float v;
    short j;
} a[10];
```



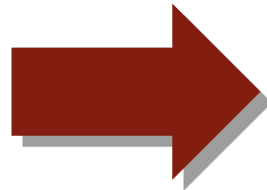
```
short get_j(int idx)
{
    return a[idx].j;
}
```

```
# %rdi = idx
leaq (%rdi,%rdi,2),%rax # 3*idx
movzwl a+8(,%rax,4),%eax
```

空间的节省

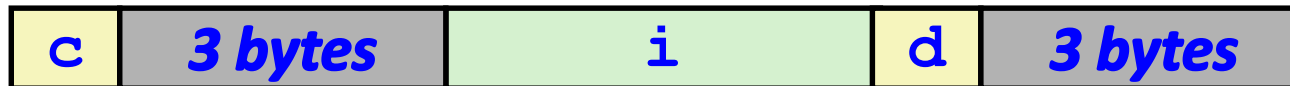
■ 大尺寸数据类型在前

```
struct S4 {
    char c;
    int i;
    char d;
} *p;
```



```
struct S5 {
    int i;
    char c;
    char d;
} *p;
```

■ 节省效果 (K=4)



主要内容

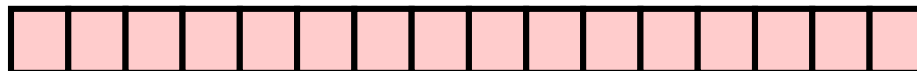
- 数组
 - 一维
 - 多维(嵌套)
 - 多层次
- 结构体
 - 内存分配
 - 访问
 - 对齐
- 浮点数

用SSE3编程

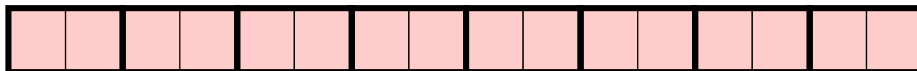
XMM 寄存器

■ 共16 个 16字节的寄存器

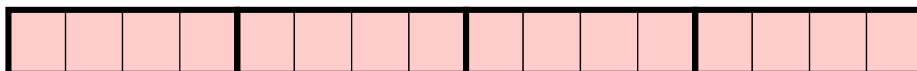
■ 16个单字整数



■ 8个16位整数



■ 4个32位整数



■ 4个单精度浮点数



■ 2个双精度浮点数



■ 1个单精度浮点数



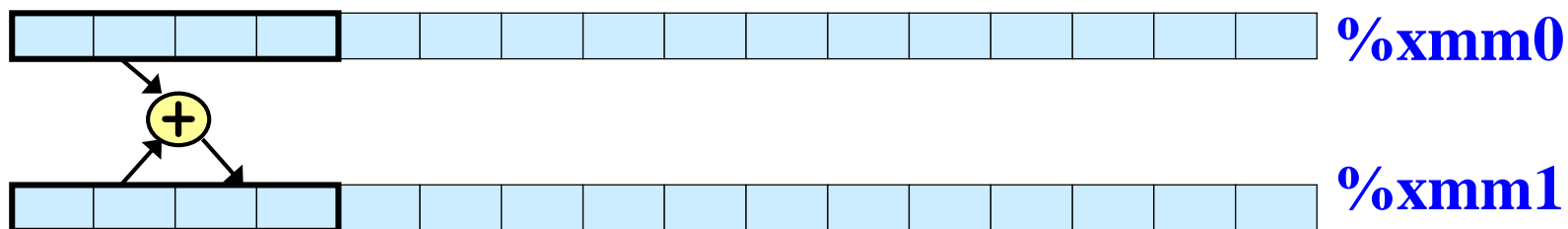
■ 1个双精度浮点数



标量和SIMD操作

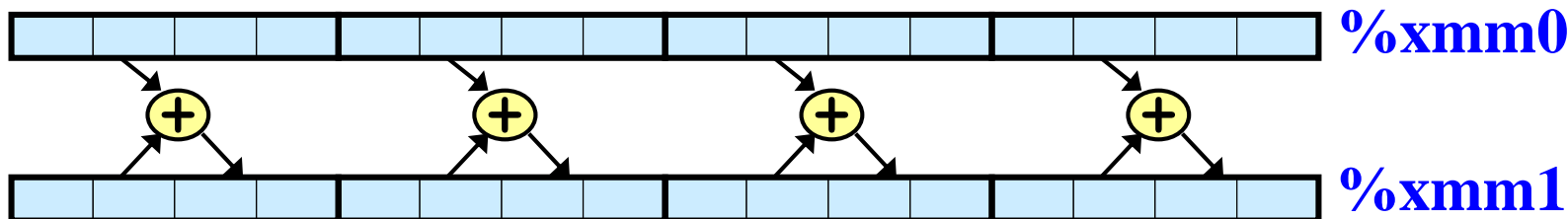
■ 标量操作:单精度

`addss %xmm0,%xmm1`



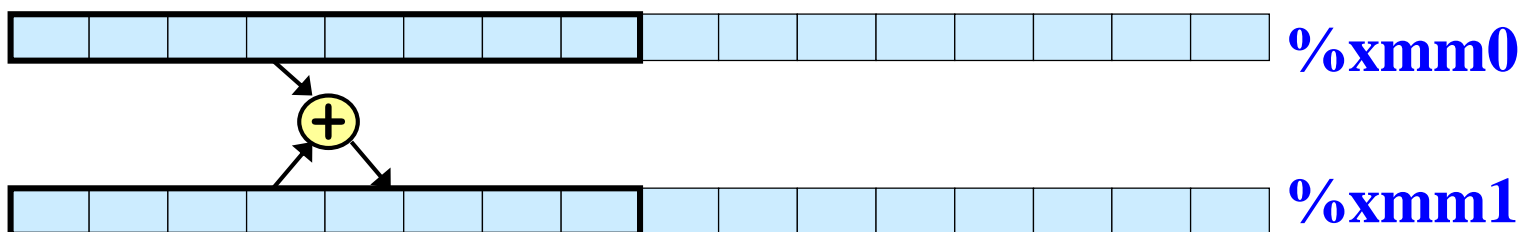
■ SIMD 操作: 单精度

`addps %xmm0,%xmm1`



■ 标量操作:双精度

`addsd %xmm0,%xmm1`



浮点基础

- 参数传递使用: `%xmm0, %xmm1, ...`
- 返回结果保存: `%xmm0`
- 所有XMM 寄存器都是调用者保存

```
float fadd(float x, float y)
{
    return x + y;
}
```

```
double dadd(double x, double y)
{
    return x + y;
}
```

```
# x in %xmm0, y in %xmm1
addss  %xmm1, %xmm0
ret
```

```
# x in %xmm0, y in %xmm1
addsd  %xmm1, %xmm0
ret
```

浮点数的内存引用

- 单数传递：整数型 (包括指针) 参数用通用寄存器
- 单数传递：浮点型参数用XMM 寄存器
- 使用不同的mov指令在XMM 寄存器之间、或者内存和 XMM 寄存器之间传送数值

```
double dincr(double *p, double v){
    double x = *p;
    *p = x + v;
    return x;
}
```

```
# p in %rdi, v in %xmm0
movapd  %xmm0, %xmm1  # Copy v
movsd   (%rdi), %xmm0  # x = *p
addsd   %xmm0, %xmm1   # t = x + v
movsd   %xmm1, (%rdi)  # *p = t
ret
```

浮点数编程

- 指令多
 - 不同的操作、格式...
- 浮点数比较
 - `ucomiss` 和 `ucomisd`
 - 设置条件码: CF, ZF和PF
- 常量数值的使用
 - 寄存器XMM0 清零:
`xorpd %xmm0, %xmm0`
 - 其他: 从内存载入

总结

■ 数组

- 元素存放在连续的内存区域
- 使用索引的算术运算，定位单个的元素

■ 结构体

- 元素(字段)存放在单个内存区域
- 用编译器确定的offsets来访问
- 可能需要在结构体内/外进行字节填充，以实现对齐

■ 组合

- 结构体和数组可随意嵌套。

■ 浮点数

- 使用XMM 寄存器保存数据、进行计算

理解指针和数组#1

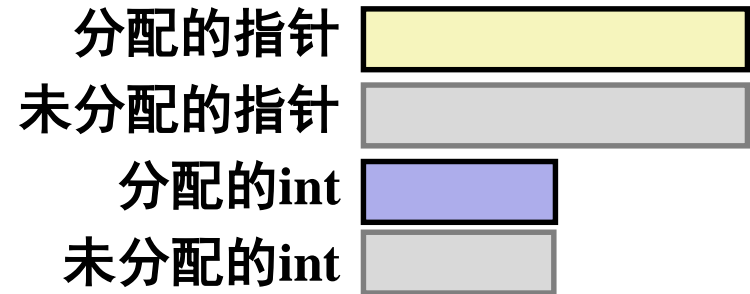
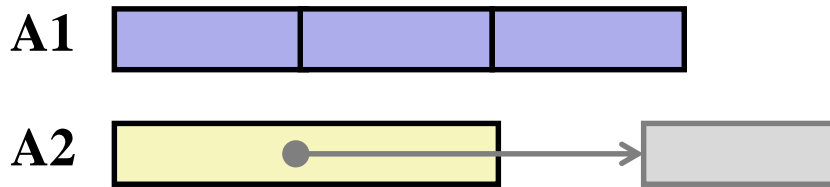
声明	A_n			$*A_n$		
	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size
<code>int A1[3]</code>						
<code>int *A2</code>						

A_n : 表示 对应行、第一列的变量名字

- Cmp: 能通过编译 (Y/N)
- Bad: 可能有错误指针引用(Y/N)
- Size: sizeof()的返回值

理解指针和数组#1

声明	A_n			$*A_n$		
	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size
<code>int A1[3]</code>	Y	N	12	Y	N	4
<code>int *A2</code>	Y	N	8	Y	Y	4



- Cmp: 能通过编译 (Y/N)
- Bad: 可能有错误指针引用(Y/N)
- Size: sizeof()的返回值

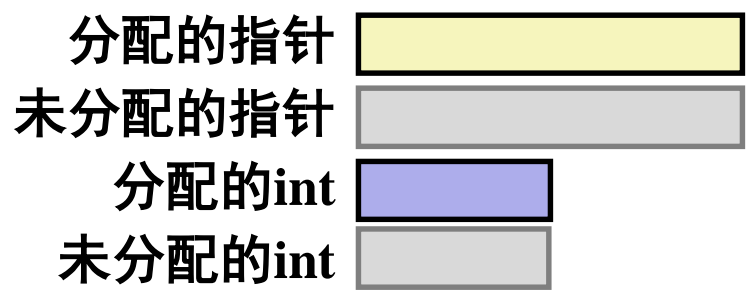
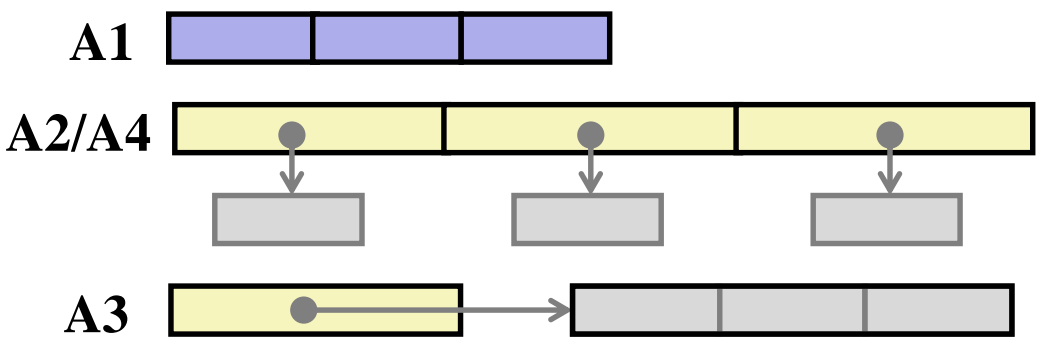
理解指针和数组#2

声明	An			$*An$			$**An$		
	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size
int A1[3]									
int *A2[3]									
int (*A3)[3]									
int (*A4[3])									

- Cmp: 能通过编译 (Y/N)
- Bad: 可能有错误指针引用(Y/N)
- Size: sizeof()的返回值

理解指针和数组#2

声明	An			*An			**An		
	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size
int A1[3]	Y	N	12	Y	N	4	N	-	-
int *A2[3]	Y	N	24	Y	N	8	Y	Y	4
int (*A3)[3]	Y	N	8	Y	Y	12	Y	Y	4
int (*A4[3])	Y	N	24	Y	N	8	Y	Y	4



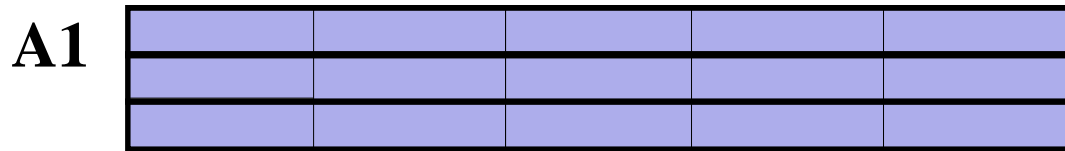
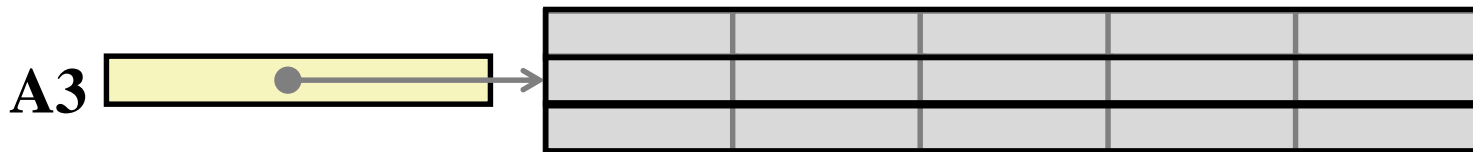
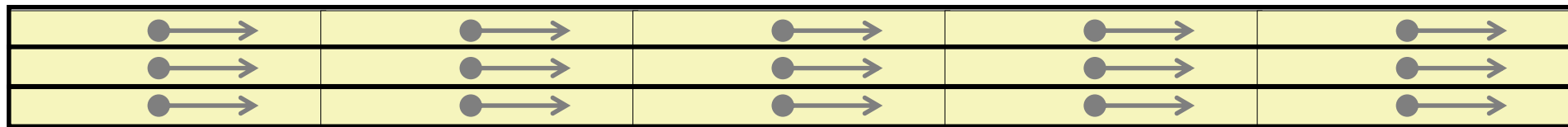
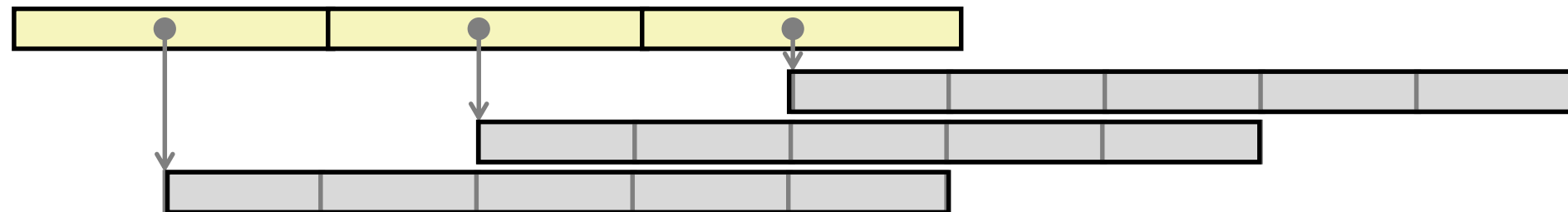
理解指针和数组#3

声明	An			$*An$			$**An$		
	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size
<code>int A1[3][5]</code>									
<code>int *A2[3][5]</code>				声明			$***An$		
<code>int (*A3)[3][5]</code>							Cmp	Bad	Size
<code>int *(A4[3][5])</code>				<code>int A1[3][5]</code>					
<code>int (*A5[3])[5]</code>				<code>int *A2[3][5]</code>					
				<code>int (*A3)[3][5]</code>					
				<code>int *(A4[3][5])</code>					
				<code>int (*A5[3])[5]</code>					

- Cmp: 能通过编译 (Y/N)
- Bad: 可能有错误指针引用(Y/N)
- Size: sizeof()的返回值



声明

`int A1[3][5]``int *A2[3][5]``int (*A3)[3][5]``int *(A4[3][5])``int (*A5[3])[5]`**A2/A4****A5**

理解指针和数组#3

声明	A_n			$*A_n$			$**A_n$		
	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size	Cmp	Bad	Size
<code>int A1[3][5]</code>	Y	N	60	Y	N	20	Y	N	4
<code>int *A2[3][5]</code>	Y	N	120	Y	N	40	Y	N	8
<code>int (*A3)[3][5]</code>	Y	N	8	Y	Y	60	Y	Y	20
<code>int *(A4[3][5])</code>	Y	N	120	Y	N	40	Y	N	8
<code>int (*A5[3])[5]</code>	Y	N	24	Y	N	8	Y	Y	20

- Cmp: 能通过编译 (Y/N)
- Bad: 可能有错误指针引用(Y/N)
- Size: sizeof()的返回值

声明	$***A_n$		
	Cmp	Bad	Size
<code>int A1[3][5]</code>	N	-	-
<code>int *A2[3][5]</code>	Y	Y	4
<code>int (*A3)[3][5]</code>	Y	Y	4
<code>int *(A4[3][5])</code>	Y	Y	4
<code>int (*A5[3])[5]</code>	Y	Y	4