是指针的话,要保存在寄存器%rax中,如果数据类型为 short,就保存在寄存器元素%ax中。

表达式	类型	值	汇编代码
S+ 1			
S[3]			
&S[i]			
S[4*i+ 1]			
S+ i-5		0	

3.8.3 嵌套的数组

当我们创建数组的数组时,数组分配和引用的一般原则也是成立的。例如,声明 int A[5][3];

等价于下面的声明

typedef int row3_t[3];
row3_t A[5];

数据类型 $row3_t$ 被定义为一个 3 个整数的数组。数组 A 包含 5 个这样的元素,每个元素需要 12 个字节来存储 3 个整数。整个数组的大小就是 $4\times5\times3=60$ 字节。

数组 A 还可以被看成一个 5 行 3 列的二维数组,用 A [0] [0]到 A [4] [2]来引用。数组元素在内存中按照"行优先"的顺序排列,意味着第 0 行的所有元素,可以写作 A [0],后面跟着第 1 行的所有元素(A [1]),以此类推,如图 3-36 所示。

这种排列顺序是嵌套声明的结果。将 A 看作一个有 5 个元素的数组,每个元素都是 3 个 int 的数组,首先是 A [0] ,然后是 A [1] ,以此类推。

要访问多维数组的元素,编译器会以数组起始为基地址,(可能需要经过伸缩的)偏移量为索引,产生计算期望的元素的偏移量,然后使用某种 MOV 指令。通常来说,对于一个声明如下的数组:

T D[R][C];

2

它的数组元素 D[i][j]的内存地址为

$$\&D[i][j] = x_0 + L(C \cdot i + j) \tag{3.1}$$

这里, L 是数据类型 T 以字节为单位的大小。作为一个示例,

行	元素	地址	
A[0]	A[0][0]	XA	
	A[0][1]	$x_{A} + 4$	
	A[0][2]	$x_{A} + 8$	
A[1]	A[1][0]	$x_{A} + 12$	
	A[1][1]	$x_{A} + 16$	
	A[1][2]	$x_{A} + 20$	
A[2]	A[2][0]	$x_{A} + 24$	
	A[2][1]	$x_{\rm A} + 28$	
	A[2][2]	$x_{A} + 32$	
A[3]	A[3][0]	$x_{A} + 36$	
	A[3][1]	$x_{A} + 40$	
	A[3][2]	$x_{A} + 44$	
A[4]	A[4][0]	$x_{A} + 48$	
	A[4][1]	$x_{A} + 52$	
	A[4][2]	$x_{A} + 56$	

(3.1) 图 3-36 按照行优先顺序 个示例, 存储的数组元素

考虑前面定义的 5×3 的整型数组 A。假设 $x_{\rm A}$ 、i 和 j 分别在寄存器 ${\rm \$rdi}$ 、 ${\rm \$rsi}$ 和 ${\rm \$rdx}$ 中。 然后,可以用下面的代码将数组元素 A[i][j]复制到寄存器 ${\rm \$eax}$ 中:

movl (%rax,%rdx,4), %eax Read from $M[x_A + 12i + 4j]$

正如可以看到的那样,这段代码计算元素的地址为 $x_{\lambda}+12i+4j=x_{\lambda}+4(3i+j)$,使用了 x86-64 地址运算的伸缩和加法特性。