C内嵌汇编语法

转载自CSDN 在内嵌汇编中,可以将C语言表达式指定为汇编指令的操作数,而且不用去管如何将C语言表达式的值读入哪个寄存器,以及如何将计算结果写回C 变量,你只要告诉程序中C语言表达式与汇编指令操作数之间的对应关系即可, GCC会自动插入代码完成必要的操作。

1、简单的内嵌汇编

例:

```
__asm__ __volatile__("hlt");
//"__asm__":表示后面的代码为内嵌汇编,"asm"是"__asm__"的别名。
//"__volatile__":表示编译器不要优化代码,后面的指令 保留原样,"volatile"是它的别名。
//括号里面是汇编指令。
```

2、内嵌汇编举例

使用内嵌汇编,要先编写汇编指令模板,然后将C语言表达式与指令的操作数相关联,并告诉GCC(编译器)对这些操作有哪些限制条件。例如在下面的汇编语句:

```
__asm__ __violate__ ("movl %1,%0" : "=r" (result) : "m" (input));
```

- "movl %1,%0"是指令模板;
- "%0"和"%1"代表指令的操作数,称为占位符,内嵌汇编靠它们将C语言表达式与指令操作数相对应。
- 指令模板后面用小括号括起来的是C语言表达式,本例中只有两个: "result"和"input",他们按照出现的顺序分别与指令操作数"%0", "%1"对应;注意对应顺序:第一个C表达式对应"%0";第二个表达式对应"%1",依次类推,操作数至多有10个,分别用"%0","%1"...."%9"表示。
- 在每个操作数前面有一个用引号括起来的字符串,字符串的内容是对该操作数的限制或者说要求。本列中"result"前面的限制字符串是"=r",其中"="表示"result"是输出操作数,"r"表示需要将"result"与某个通用寄存器相关联,先将操作数的值读入寄存器,然后在指令中使用相应寄存器,而不是"result"本身,当然指令执行完后需要将寄存器中的值存入变量"result",从表面上看好像是指令直接对"result"进行操作,实际上GCC做了隐式处理,这样我们可以少写一些指令;"input"前面的"r"表示该表达式需要先放入某个寄存器,然后在指令中使用该寄存器参加运算。

C表达式或者变量与寄存器的关系由GCC自动处理,我们只需使用限制字符串指导GCC如何处理即可。限制字符必须与指令对操作数的要求相匹配,否则产生的汇编代码将会有错,读者可以将上例中的两个"r",都改为"m"(m表示操作数放在内存,而不是寄存器中),编译后得到的结果是: movl input, result 很明显这是一条非法指令,因此限制字符串必须与指令对操作数的要求匹配。例如指令movl允许寄存器到寄存器,立即数到寄存器,但是不允许内存到内存的操作,因此两个操作数不能同时使用"m"作为限定字符。

3、内嵌汇编语法

内嵌汇编语法如下:

```
__asm__(汇编语句模板:输出部分:输入部分:破坏描述部分)
```

共四个部分: 汇编语句模板、输出部分、输入部分、破坏描述部分。各部分使用":"格开,汇编语句模板必不可少,其他三部分可选,如果使用了后面的部分,而前面部分为空,也需要用":"格开,相应部分内容为空。例如:

```
__asm__ _volatile__("cli": : :"memory")
```

3.1、汇编语句模板

汇编语句模板由汇编语句序列组成,语句之间使用";"、"\n"或"\n\t"分开。指令中的操作数可以使用占位符引用 C语言变量,操作数占位符最多10个,名称如下: %0, %1, ..., %9。指令中使用占位符表示的操作数,总被视 为long型(4个字节),但对其施加的操作根据指令可以是字或者字节,当把操作数当作字或者字节使用时,默 认为低字或者低字节。 对字节操作可以显式的指明是低字节还是次字节。方法是在%和序号之间插入一个字 母,"b"代表低字节,"h"代表高字节,例如: %h1。

3.2、输出部分

输出部分描述输出操作数,不同的操作数描述符之间用逗号格开,每个操作数描述符由限定字符串和C语言变量组成。每个输出操作数的限定字符串必须包含"="表示他是一个输出操作数。 例:

```
__asm__ __volatile__("pushfl ; popl %0 ; cli":"=g" (x) )
```

描述符字符串表示对该变量的限制条件,这样GCC 就可以根据这些条件决定如何分配寄存器,如何产生必要的代码处理指令操作数与C表达式或C变量之间的联系。

3.3、输入部分

输入部分描述输入操作数,不同的操作数描述符之间使用逗号格开,每个操作数描述符由限定字符串和C语言表达式或者C语言变量组成。例1:

```
__asm__ __volatile__ ("lidt %0" : : "m" (real_mode_idt));
```

例2 (bitops.h):

例2是将(*addr)的第nr位设为1。第一个占位符%0与C语言变量addr对应,第二个占位符%1与C语言变量nr对应。因此上面的汇编语句代码与下面的伪代码等价: btsl nr, addr "Ir"将nr与立即数或者寄存器相关联,这样两个操作数中只有addr为内存变量。

3.4、限制字符

4.1、限制字符列表

分类	限定符	描述	说明
通用寄存器	"a"	将输入变量放入eax	这里有一个问题:假设eax已经被使用,那怎么办?其实很简单:因为GCC 知道eax 已经被使用,它在这段汇编代码的起始处插入一条语句pushl %eax,将eax 内容保存到堆栈,然后在这段代码结束处再增加一条语句popl %eax,恢复eax的内容
通用寄存器	"b"	将输入变量放入ebx	
通用寄存器	"b"	将输入变量放入ebx	
通用寄存器	"c"	将输入变量放入ecx	
通用寄存器	"d"	将输入变量放入edx	
通用寄存器	"s"	将输入变量放入esi	
			3/8

分类	限定符	描述	说明
通用寄存器	"d"	将输入变量放入edi	
通用寄存器	"q"	将输入变量放入eax, ebx,ecx,edx中的一 个	
通用寄存器	"r"	将输入变量放入通用 寄存器	也就是eax,ebx,ecx,edx,esi,edi中的一个
通用寄存器	"A"	把eax和edx合成一个 64位的寄存器	(use long longs)
 内 存	"m"	内存变量	
内 存	"o"	操作数为内存变量	但是其寻址方式是偏移量类型,也即是基址寻址,或者是基址加 变址寻址
内 存	"V"	操作数为内存变量	但寻址方式不是偏移量类型
 内 存	11 11	操作数为内存变量	但寻址方式为自动增量
 内 存	"p"	操作数是一个合法的 内存地址(指针)	
寄存器或内存	"g"	将输入变量放入eax, ebx,ecx,edx中的一 个或者作为内存变量	

分 类	限定符	描述	说明
立 即 数	" "	0-31之间的立即数	用于32位移位指令
立 即 数	"J"	0-63之间的立即数	用于64位移位指令
立 即 数	"N"	0-255之间的立即数	用于out指令
立 即 数	"j"	立即数	
立 即 数	"n"	立即数	有些系统不支持除字以外的立即数,这些系统应该使用"n"而不 是"i"
匹配	"0""9"	表示用它限制的操作 数与某个指定的操作 数匹配,也即该操作 数就是指定的那个操 作数,	例如"0"去描述"%1"操作数,那么"%1"引用的其实就是"%0"操作数,注意作为限定符字母的0 - 9 与指令中的"%0" - "%9"的区别,前者描述操作数,后者代表操作数。
匹配	&	该输出操作数不能使 用过和输入操作数相 同的寄存器	
匹配	%	该操作数可以和下一 个操作数交换位置	例如addl的两个操作数可以交换顺序,当然两个操作数都不能是立即数
匹配	#	部分注释	从该字符到其后的逗号之间所有字母被忽略
匹配	*	表示如果选用寄存 器,则其后的字母被 忽略	
操作数类型	"="	操作数在指令中是只 写的	输出操作数

分 类	限定符	描述	说明
操作数类型	"+"	操作数在指令中是读 写类型的	输入输出操作数
浮点数	"f"	浮点寄存器	
浮点数	"t"	第一个浮点寄存器	
浮点数	"u"	第二个浮点寄存器	
浮点数	"G"	标准的80387浮点常数	

3.5、破坏描述部分

破坏描述符用于通知编译器我们使用了哪些寄存器或内存,由逗号格开的字符串组成,每个字符串描述一种情况,一般是寄存器名;除寄存器外还有"memory"。例如:"%eax","%ebx","memory"等。 memory 比较特殊,可能是内嵌汇编中最难懂部分。为解释清楚它,先介绍一下编译器的优化知识,再看C关键字volatile。最后去看该描述符。

4、编译器优化介绍

内存访问速度远不及CPU处理速度,为提高机器整体性能,在硬件上引入硬件高速缓存Cache,加速对内存的访问。另外在现代CPU中指令的执行并不一定严格按照顺序执行,没有相关性的指令可以乱序执行,以充分利用CPU的指令流水线,提高执行速度。以上是硬件级别的优化。再看软件一级的优化:一种是在编写代码时由程序员优化,另一种是由编译器进行优化。编译器优化常用的方法有:将内存变量缓存到寄存器;调整指令顺序充分利用CPU指令流水线,常见的是重新排序读写指令。对常规内存进行优化的时候,这些优化是透明的,而且效率很好。由编译器优化或者硬件重新排序引起的问题的解决办法是在从硬件(或者其他处理器)的角度看必须以特定顺序执行的操作之间设置内存屏障(memory barrier),linux 提供了一个宏解决编译器的执行顺序问题。

void barrier(void)

这个函数通知编译器插入一个内存屏障,但对硬件无效,编译后的代码会把当前CPU寄存器中的所有修改过的数值存入内存,需要这些数据的时候再重新从内存中读出。

5、关键字volatile

C语言关键字volatile (注意它是用来修饰变量而不是上面介绍的_volatile_) 表明某个变量的值可能在外部被改变,因此对这些变量的存取不能缓存到寄存器,每次使用时需要重新存取。该关键字在多线程环境下经常使用,因为在编写多线程的程序时,同一个变量可能被多个线程修改,而程序通过该变量同步各个线程,例如:

```
DWORD __stdcall threadFunc(LPVOID signal)
{
   int* intSignal=reinterpret_cast<int*>(signal);
   *intSignal=2;
   while(*intSignal!=1)
        sleep(1000);
   return 0;
}
```

该线程启动时将intSignal置为2,然后循环等待直到intSignal为1时退出。显然intSignal的值必须在外部被改变,否则该线程不会退出。但是实际运行的时候该线程却不会退出,即使在外部将它的值改为1,看一下对应的伪汇编代码就明白了:

```
mov ax,signal
    label:
    if(ax!=1)
        goto label
```

对于C编译器来说,它并不知道这个值会被其他线程修改。自然就把它cache在寄存器里面。记住,C编译器是没有线程概念的!这时候就需要用到volatile。volatile的本意是指:这个值可能会在当前线程外部被改变。也就是说,我们要在threadFunc中的intSignal前面加上volatile关键字,这时候,编译器知道该变量的值会在外部改变,因此每次访问该变量时会重新读取,所作的循环变为如下面伪码所示:

```
label:
  mov ax,signal
  if(ax!=1)
    goto label
```

6、Memory

有了上面的知识就不难理解Memory修改描述符了,Memory描述符告知GCC:

- 1)不要将该段内嵌汇编指令与前面的指令重新排序;也就是在执行内嵌汇编代码之前,它前面的指令都 执行完毕
- 2)不要将变量缓存到寄存器,因为这段代码可能会用到内存变量,而这些内存变量会以不可预知的方式发生改变,因此GCC插入必要的代码先将缓存到寄存器的变量值写回内存,如果后面又访问这些变量,需要重新访问内存。

 C内嵌汇编语法.md
 2024-04-28

如果汇编指令修改了内存,但是GCC本身却察觉不到,因为在输出部分没有描述,此时就需要在修改描述部分增加"memory",告诉GCC内存已经被修改,GCC得知这个信息后,就会在这段指令之前,插入必要的指令将前面因为优化Cache到寄存器中的变量值先写回内存,如果以后又要使用这些变量再重新读取。 虽然使用"volatile"也可以达到这个目的,但是我们在每个变量前增加该关键字,不如使用"memory"方便。

回到顶部