计算机组成:软硬件接口

daydalek

2023年2月28日

1 概要

1.1 衡量计算机系统的速度

如果时间来度量计算机的性能,则完成相同的计算任务,需要时间更少的计算 机更快

使用CPU执行时间(CPU execution time) 它只表示CPU上花费的时间 使用系统性能(system performance)来表示空载系统的响应时间 并用属于CPU性能(CPU performance)的术语来表示用户CPU时间

1.2 相关公式

程序的CPU执行时间 = 程序的CPU时钟周期数 × 时钟周期时间 (1)

程序的CPU执行时间 = 程序的CPU时钟周期数/时钟频率 (2) 这是因为时钟周期时间和时钟频率是相互倒数的. 一个程序需要的时钟周期数可写为

程序的CPU时钟周期数 = 程序的指令数×每条指令的平均时钟周期数 (3)

术语CPI(Cycles Per Instruction)表示每条指令的平均时钟周期数于是我们得到以下公式

$$CPU时间 = 指令数 \times CPI \times 时钟周期时间$$
 (4)

2 指令 2

2 指令

2.1 计算机硬件的操作数

MIPS体系架构中的一字为32位(MIPS32)或64位(MIPS64) 此处讨论MIPS32

2.1.1 存储器操作数

由于MIPS只能操作寄存器中的数据,因此需要包含在存储器和寄存器之间 传递数据的指令,这些指令叫做数据传送指令(Data Transfer Instructions) 为了访问存储器中的每一个字,指令需要给出存储器地址,将数据从存储器 复制到寄存器的指令叫做取数指令(Load Instructions),格式是lw+目标寄存 器+用于寻址的常数和寄存器

一个例子:

2.1.2 立即数操作数

立即数操作数是指令中的常数,它们是在指令中直接给出的,而不是从存储器 中读取的

例如要向S3中+4,可以这么写

```
1 addi $s3,$s3,4
```

相对从存储器提取常数,使用立即数操作更快

2.2 计算机中指令的表示

以这段代码为例

2 指令 3

add \$t0,\$s1,\$s2

其十进制表示为

 $0\ \hat{1}7\ \hat{1}8\ \hat{8}\ \hat{0}\ \hat{3}2$

以二进制表示是

 $000000 \ \widehat{01}001 \ \widehat{01}010 \ \widehat{00}000 \ \widehat{01}000 \ \widehat{10}0000$

指令的布局叫做指令格式(Instruction Format),可以看出它是32位长的;为了与汇编语言区分,称其为机器语言(Machine Language),指令序列称为机器码(Machine Code)

2.2.1 MIPS字段

op rs rt rd shamt funct

- op:6位,操作码,用来指定指令的类型
- rs:5位,源寄存器,用来指定第一个操作数
- rt:5位,源寄存器,用来指定第二个操作数
- rd:5位,目的寄存器
- shamt:5位,移位量
- funct:6位,功能码,用来指定指令的具体操作

然而,这种安排存在着局限性,它使得寻址范围极为有限. 例如,取字指令必须指定两个寄存器和一个常数在上述格式中,如果地址使用其中的一个5位字段,那么取字指令的常数就被限制在2⁵(即32)之内.这个常数通常用来从数组或数据结构中选择元素,显然是不够的. 所以,MIPS还引入另一种指令格式,同样是32位长,但是它的布局是 op fs rt constant or address

- op:6位,操作码,用来指定指令的类型
- rs:5位,源寄存器,用来指定第一个操作数
- rt:5位,目的寄存器,注意这里的rt含义发生了变化

2 指令 4

• constant or address:16位,常数或地址

举个例子,取字指令的格式是

```
1 lw $t0,32($s3)
```

它的机器码是 $100011\ \hat{1}0011\ \hat{0}1000\ \hat{0}00000000100000$ $iiiiiiii HEAD\ 16位地址或常数码支持更大的基址偏移量,从而支持更大范围的 寻址$

2.3 决策指令

MIPS中有两条条件分支指令分别是

• beq: if rs=rt then branch

• bne: if rs!=rt then branch

它们的格式是

```
beq register1,register2,label1
bne register1,register2,label1
```

举个例子,对这样一段C代码

```
1     if(i==j)
2         f=g+h;
3     else
4     f=g-h;
```

可以使用bne指令写为汇编

```
bne $s1,$s2,else # if(i!=j) goto else
add $s0,$s2,$s3 # f=g+h jumped if i!=j
j end # goto end
else:
sub $s0,$s2,$s3 # f=g-h
end:
```

16位地址或常数码支持更大的基址偏移量,从而支持更大范围的寻址