lab1: MIPS程序设计

实验目的

- 熟悉QtSPIM模拟器;
- 熟悉编译器、汇编程序和链接器;
- 熟悉MIPS体系结构的计算,包括
 - 。 MIPS的数据表示;
 - 。 熟悉MIPS指令格式和寻址方式;
 - 。 熟悉MIPS汇编语言;
 - 。 熟悉MIPS的各种机器代码表示,包括
 - 选择结构;
 - 循环结构;
 - 过程调用:调用与返回、栈、调用约定等;
 - 系统调用。

实验过程

1. 调试给定程序

p1

```
main:
   ori $10, $0, 40 ; ori $t2, $0, 40
  # $t2变为40
   ori $11, $0, 17 ; ori $t3, $0, 17
   # $3变为17
   add $11, $10, $11 ; add $t3, $t2, $t3
   # 计算$t2,$3的值之和40+17=57,并赋值给$t3
   ori $0, $0, 40
                  ; ori $0, $0, 40
   # 尝试给$0赋值40
   ori $12, $0, 0
                       ; ori $t4, $0, 0
   # 并将$0的值赋给$t4,发现$t4的值仍为0,$0也为0
   ori $2, $0, 10
                 ; ori $v0, $0, 10
   # $v0变为10
   syscall
                       ; syscall
   # main函数返回
```

运行结果:将两个常数 (40,17)保存到两个寄存器中,并计算它们的和为57,保存到寄存器中。过程中尝试修改\$0的值,但到下一条指令时,它的值恢复为0

p2

```
main:
   ori $10, $0, 40
                  ; ori $t2, $0, 40
   # $t2变为40
   lui $10, 4660
                       ; lui $t2, 0x1234
   # $t2高位两个字节变为 0x1234
                  ; ori $t2, $t2, 40
   ori $10, $10, 40
   # $t2与40作或运算,得到0x12340028。结果赋给$t2
   lui $1, 4660
                       ; li $t3, 0x12340028
   # $at高位两个字节变为 0x1234
                  ; ori $t3, $at, 40
   ori $11, $1, 40
   # $at与40作或运算,得到0x12340028。结果赋给$t3
   ori $2, $0, 10
                    ; li $v0, 10
   # $v0变为10
   syscall
                       ; 35: syscall
   # main函数返回
```

运行结果:将一个32位的立即数 (0x12340028)保存到寄存器中,但由于MIPS只能对16位立即数进行操作,因此需要高位和低位分开赋值,这里使用ori指令对低位赋值,lui指令对高位赋值。在用户原代码段可以发现两次保存立即数选择了不同的指令(ori+lui & li),但汇编指令是相同的

p3

```
main:
   lui $1, 4097 [h]
   # 加载h在内存中地址的高位两个字节(0x1001)到$at
   ori $8, $1, 64 [h]
   # 将$at与h在内存中地址低两个字节(0x0040)作或运算, 赋值给$t0
   #前两个指令即加载h地址(0x100140)到$t0
   lui $9, 4097 [A]
                       ; la $t1, A
   # 加载A在内存中的地址到$t1(由于A地址后两个字节都是0, 所以只用一步操作)
   lw $10, 0($8)
                       ; lw $t2, 0($t0)
   # 加载内存中地址为($t0+0)的值到$t2, 即h = 0x28
                      ; lw $t3, 32($t1)
   lw $11, 32($9)
   # 加载内存中地址为($t1+32 = 0x10010020)的值到$t3, 即A[8] = 0x13
   add $11, $10, $11
                  ; add $t3, $t2, $t3
```

```
# 计算h+A[8], 并将结果(=0x3b)保存到$t3

sw $11, 48($9) ; sw $t3, 48($t1)

# 将$t3的值保存到内存中地址为(0x48+$t1), 即 A[12] = A[8] + h

ori $2, $0, 10 ; li $v0, 10

syscall

# main函数返回
```

运行结果: data里定义了一个数组A[16]和一个变量h, 程序计算A[8]+h, 并将结果赋给A[12]

2.改写程序

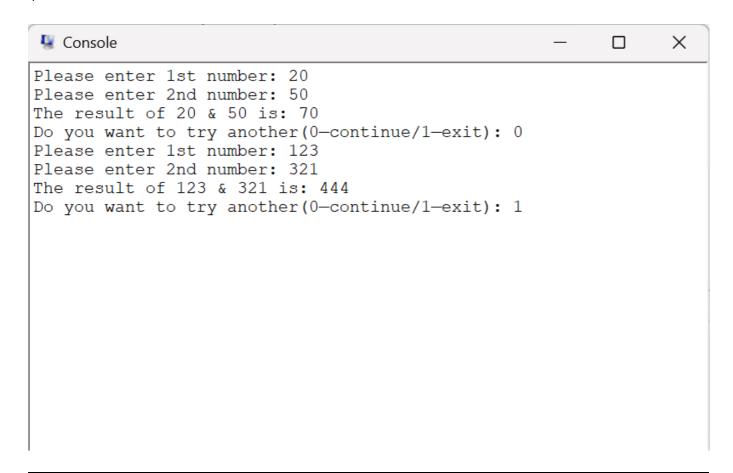
需要实现输出输入功能,这里通过修改\$v0然后使用syscall指令调用输入输出函数,最后还需实现一个分支,输入0则跳转到main,否则继续向下执行指令,返回。此外需要在内存中定义一些字符串以供输出

主要代码:

```
.data
   # 定义了str1, str2, res等输出字符串
.text
.globl main
main : # Program starts at main.
   # print str1
   la $a0, str1
   li $v0,4
   syscall
   # get num1
   li $v0,5
   syscall
   or $t0, $0, $v0 # save num1 to $t0
   # .....类似地输入num2
   # add two numbers
   add $t2, $t0, $t1 # Register $t2 gets num1+num2
   # print res
   la $a0, res
   li $v0,4
   syscall
   # print num1
   or $a0,$0,$t0
   li $v0,1
   syscall
```

```
# print charand
la $a0, charand
li $v0,4
syscall
# print num2
or $a0,$0,$t1
li $v0,1
syscall
# print is
la $a0, is
li $v0,4
syscall
# print sum
or $a0,$0,$t2
li $v0,1
syscall
la $a0, newline
li $v0,4
syscall
# branch
# print ques
la $a0, ques
li $v0,4
syscall
# get ans
li $v0,5
syscall
# loop if 0
beq $v0,$zero,main
ori $v0, $0, 10 # Prepare to exit
syscall # ... Exit.
```

需要注意的是输出字符串和输出数的操作不同(调用的函数不同,以及将数据存到寄存器中的指令也不同) 在Qtsim中运行结果:



3.C代码翻译为MIPS代码

main函数实现对数组元素求和并输出,过程中需调用sumn函数。

实现思路

• data段 存一个长度为8的数组以及供结果输出的字符串

```
data:
arr: .space 32 #未初始化
res: .asciiz "The result is: "
```

- text 段
 - o sumn函数
 - 栈顶指针减32,将返回地址压栈
 - 初始化sum和index为0
 - 设置分支:
 - 若index=N,则不跳转
 - 此时将返回地址出栈,并跳转到返回地址
 - 否则跳转到loop
 - loop:
 - 根据index计算偏移量 (=4*index)
 - 取值,累加到sum

- index+1
- 跳转到branch进入下一次循环

```
sumn:
  # 返回地址压栈
   subu $sp,$sp,32
         $ra,32($sp)
   # sum=0
   or $t3,$0,$0
   # index = 0
   or $t0,$0,$0
branch:
   # branch if index != N
   bne $t0,$a1,loop
   # else exit
   or $v0,$0,$t3
lw $ra,32($sp)
           $ra,32($sp)
   addu $sp,$sp,32 # 返回地址出栈
           $ra # 跳转到返回地址
   jr
loop:
   # 计算偏移量
   mul $t1,$t0,4
   add $t1,$t1,$a0
   # 取值
           $t2,($t1)
   lw
   # 累加
   add
           $t3,$t3,$t2
   # index+1
   add $t0,$t0,1
   j branch
```

o main函数

- 数组赋初值
- 传参,调用sumn函数
- 输出sumn函数的返回值
- 退出

```
main: # Program starts at main.
```

```
# 数组赋初值
#array[0]
     $t0,$0,$0
$t1,$0,9
or
ori
        $t1,arr($t0)
# 类似地初始化arr[1]~arr[7]
# N=8
ori $t2,$0,8
# 传参
la $a0,arr
or $a1,$0,$t2
# 调用sumn
jal sumn
# 存储返回值
or $50,$0,$v0
# 打印结果
li $v0,4
la $a0,res
syscall
li $v0,1
or $a0,$0,$s0
syscall
# 返回
        $v0,10
li
syscall
```

运行结果



4.代码优化

优化思路

- fib-o.asm两次调用fib函数,因此需要用栈保存fib(n-1)的结果、参数n(向栈存和读各需一条指令),且 计算fib(n)的调用次数约为O(fib(n)),分析发现计算fib(n-1)的过程已经计算了fib(n-2),那么可以计算 fib(n-1)后保留fib(n-2)的结果。
- 因此可以让fib函数返回\$fib_n\$和\$fib_{n-1}\$两个数,即将第二个返回值保存到\$\$v1\$寄存器。而 \$fib_n\$为fib(n-1)的两个返回值之和
- 这样每次只需一次递归就能计算出结果,总的调用次数为n,并且无需用栈保存n和\$fib_{n-1}\$

主要代码

```
fib:
   bgt $a0, 1, fib_recurse # if n < 2, then just return a 1,
   li $v0, 1 # don't build a stack frame.
   li $v1, 1
   jr $ra
   # otherwise, set things up to handle</pre>
```

```
fib_recurse: # the recursive case:
    subu $sp, $sp, 32 # frame size = 32, just because...
    sw $ra, 28($sp) # preserve the Return Address.
    sw $fp, 24($sp) # preserve the Frame Pointer.
    addu $fp, $sp, 32 # move Frame Pointer to new base.

# compute fib (n - 1):
    sub $a0, $a0, 1 # compute fib (n - 1)
    jal fib

add $v0, $v0, $v1 # $v0 = fib (n - 1) + fib (n - 2)
    sub $v1, $v0, $v1 # $v1 = fib (n - 1)
    lw $ra, 28($sp) # restore Return Address.
    lw $fp, 24($sp) # restore Frame Pointer.
    addu $sp, $sp, 32 # restore Stack Pointer.
    jr $ra # return.
```

运行结果



实验总结

- 掌握了简单的MIPS程序设计
- 对过程调用有了更深入的理解,能够从底层分析函数的优化思路
- 未解决的问题:参考教材上说可以通过命令行运行.asm文件,并显示运行时间,这样可以更好的分析代码优化程度,但我不知道如何使用