hw5 ans

t1

AND 可能会被作为操作码而不是标签,因此可能会导致汇编器报错。

t2

- a) .END 不是指令,不会被执行
- b) 不会让机器停止
- c) 只是告诉汇编器到哪里停止汇编的一个标识符。

t3

可以存在多个.END伪指令。

如果想使用多个.END伪指令,则需要为每一个.END伪指令配对一个.ORIG伪指令来使用。类似于C语言中 {} 括号的用法。

t4

- a) ADD 指令立即数只有5位。对于 ADD R3, R3, #30, 立即数太大。 我们可以将指令拆分为两条 ADD R3, R3, #15。
- b) 汇编器会检测到立即数编码错误。

t5

每个模块有自己的符号表,在没有 .EXTERNAL 声明的前提下,只会从自己的符号表中查找对应标签的地址,因此不会产生问题。

t6

DATA .FILL x8002 的情况下, x8002 = (无符号数) 32770 = (有符号数)-32766 第一次执行LOOP后R4 为x7FFF,溢出变为正数继续循环, LOOP执行 10924次

DATA .FILL x8003 的情况下, x8003 = (无符号数) 32771 = (有符号数)-32765 第一次执行LOOP后R4 为x8000,为负数,执行跳转,LOOP执行 1次

t7

ST R7, SAVER7 MUL ST R0, SAVER0 ST R1, SAVER1 ST R2, SAVER2 ST R5, SAVER5 AND R2, R2, #0 JSR POP ADD R1, R0, #0 JSR POP ADD R1, R1, #0 BRz DONE ADD R2, R2, R0 AGAIN ADD R1, R1, #-1 BRp AGAIN ADD R0, R2, #0 DONE JSR PUSH LD R7, SAVER7 LD R0, SAVER0 LD R1, SAVER1 LD R2, SAVER2 LD R5, SAVER5 RET

t8

- a) R7 是调用者保存寄存器, R0 和 R2 是被调用者保存寄存器。
- b) f(n) = f(n-1) + f(n-2) + 21,包含了递归调用两个 n 更小的子过程的开销以及维护寄存器,调用结果相加的开销。
- c) 使用内存记录 f(n) 是否被计算过以及 若 f(n) 被计算过,它对应的值。

t9

```
PUSH ADD R6, R6, #-2
STR R0, R6, #0
STR R1, R6, #1

POP LDR R0, R6, #0
LDR R1, R6, #1
ADD R6, R6, #2
```

t10

a) ABCD -> BDCA

push A
push B
pop B
push C
push D
pop D
pop C
pop A

b) 不可能输出DBCA。因为D出栈时,BC都在栈中,且由于C在B后入栈,C必然比B先出栈,不可能出现DBC的顺序。

c) 由
$$C_n=rac{1}{n+1}{2n\choose n}=rac{(2n)!}{(n+1)!n!}$$
 当 $n=5$ 时,有 $C_5=rac{1}{5+1}{10\choose 5}=rac{10!}{5!\cdot 6!}=42$

T11

memory access: 2 cycles.

cycle number	state number	information				
11	27	LD.REG:1 DRMUX: 00 GateMDR: 1 LD.CC: 1 GateALU: 0 GatePC: 0				
16	30	LD.MDR: 0 MDR: x2209 IR: x2009 LD.IR: 1				
50	1	LD.REG:1 MDR: x14A1 BUS: x0001 DR: 010 GateMDR: 0				
57	1	PC: x3007 IR: x1040 BUS: x0003 GateALU: 1 GatePC: 0				
65	22	ADDR1MUX: 0 ADDR2MUX: 10 LD.PC: 1 PC: x3008 PCMUX: ADDER				

- a) ADD R2,R2,#1
- b) ADD R0,R1,R0
- c) B .fill #2

The student was trying to divide the value at A by the value and B and store the quotient at C. To fix the program, the BRnzp AGAIN should be changed to BRp AGAIN