實驗三 ARM Assembly II

0410001 電資 08 陳宏碩

1. 實驗目的

熟悉基本 ARMv7 組合語言語法使用。

2. 實驗步驟

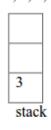
2.1. Postfix arithmetic

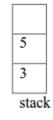
操作 stack 來完成 postfix 的加減法運算

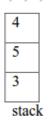
2.1.1. Example: 3, 5, 4, -, +



$$(3)$$
 3, 5, 4, -, +

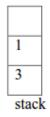














2.1.2. 實作要求

完成以下的程式碼,必須要利用 PUSH,POP 操作 stack 來完成 postfix expression 的運算,並 將結果存進 expr_result 這個變數裡。

```
.syntax unified
  .cpu cortex-m4
  .thumb
.data
  user stack .zero 128
  expr result .word 0
  .global main
  postfix expr .asciz "-100 10 20 + - 10 +"
main:
  LDR RO, =postfix expr
//TODO: Setup stack pointer to end of user stack and calculate the
expression using PUSH, POP operators, and store the result into
expr result
program end:
 B program end
atoi:
    //TODO: implement a "convert string to integer" function
   BX LR
```

postfix_expr 格式: postfix_expr 是一串 postfix 運算式的字串,每個數字/運算子之間會用 1個空白來區隔; input 的數字是 10 進位整數,數字正負數皆支援,字串以 ascii value 0 作為結尾;可以假設此運算式必可求出解。

Prototype of atoi:

Input: start address of the string (using register)

Output: integer value (using register)

Hint:可以利用 MSR 來修改 MSP(Main Stack Pointer)的值

Reference:

http://infocenter.arm.com/help/index.jsp?topic=/com.arm.doc.dui0489f/CIHFIDAJ.html http://infocenter.arm.com/help/index.jsp?topic=/com.arm.doc.dui0497a/CHDBIBGJ.html

2.2. 求最大公因數並計算最多用了多少 stack size

在程式碼中宣告 2 個變數 m 與 n ,並撰寫 Stein 版本的最大公因數,將結果存入變數 result 裡,請使用 recursion 的寫法,並使用 stack 傳遞 function 的 parameters,禁止單純用 register 來傳。

計算在 recursion 過程中,記錄<mark>最多</mark>用了多少 stack size,並將它存進 max_size 這個變數中。

```
.data
    result: .word 0
    max_size: .word 0
.text
    m: .word 0x5E
    n: .word 0x60

GCD:
    //TODO: Implement your GCD function
    BX LR
```

Prototype of GCD:

Input: A,B (using stack)

Output: GCD value (using register), max stack size (using register)

```
MOVS R0, #1;

MOVS R1, #2

PUSH {R0, R1}

LDR R2, [sp] // R2 = 1

LDR R3, [sp, #4] //R3 = 2

POP {R0, R1}
```

Reference:

GCD Algorithm (Euclid & Stein):

http://www.cnblogs.com/drizzlecrj/archive/2007/09/14/892340.html

3. 實驗結果與分析

3.1. Postfix arithmetic

如下是 atoi 的演算法,左圖為 C++,右圖為 ASM

```
3atoi://TODO: implement a "convert string
∃int atoi(char* p){
     int num = 0;
                                     //r3:num r4:minus r1:p r2:*p r5 10
     int minus = 1;
                                    movs r3, #0
     while(*(p)!=' '){
                               L
                                    movs r4, #1
         num*=10;
                               2while:
         if (*p == '-'){
                               3
                                    ldrb r2, [r1]
             minus = -1;
         }else {
                                    cmp r2, #32
                               1
             num += *p-'0';
                               5
                                    beq exit
                               5
                                    movs r5, #10
         p++;
                               7
                                    muls r3, r3, r5
                               3
                                    cmp r2, #45
     num = num*minus;
     return num;
                               9
                                    beq L1
L
                               3
                                    bne L2
                               LL1:
                               2
                                    movs r4, -1
                               3
                                    b L
                               1L2:
                                    adds r3, r3, r2
                                    subs r3, r3, #48
                               7L: adds r1,r1, #1
                                    b while
                               exit:
                                    muls r3, r3, r4
                                    adds r1, #1
                                    BX LR
```

0000000020000070	0	20	10	-120
0000000020000080	-120	0	0	5
		_	_	_

實驗結果

當 stack 是空的時候 sp 會指向 0x20000080 當我們 push 一個數值的時候會向上加 4(ex:0x2000007C 第一個 stack 的位址),因為一個 word 是四個 bytes,最後我們答案 pop 出來並存入 expr_result(0x20000080),如圖所示。

紀錄變化過程

0000000020000050	0	0	0	0
0000000020000060	0	0	0	0
0000000020000070	0	0	0	-100

-100

l	0000000020000060	0	0	0	0
	0000000020000070	0	20	10	-100
-1		_	_		

10和20

i.		•	·	•	•
	0000000020000060	0	0	0	0
	0000000020000070	0	20	30	-100
т					

更新 10+20=30

1	บบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบบ	U	v	U	U
	0000000020000060	0	0	0	0
	0000000020000070	0	20	30	-130
	000000000000000000000000000000000000000	a	Ω	Ω	E26071706

-100-30=-130

0000000020000060	0	0	0	0	
0000000020000070	0	20	10	-130	
000000000000000000000000000000000000000	a	0	0	536971706	

-130+10=-120

ı	บบบบบบบบ2บบบบบวบ	Ø	v	Ø	v	
	0000000020000060	0	0	0	0	
	0000000020000070	0	20	10	-120	
	0000000020000080	-120	0	0	536871796	
- 1						

3.2. 求最大公因數並計算最多用了多少 stack size

0000000020000000	2	45	0	536871668
0000000020000010	536871772	536871876	0	0

實驗結果

96 和 94 的最大公因數為 2'

Gcd(96,94) = 2*gcd(48,47) =

 $2*\gcd(24,47)=2*\gcd(12,47)=2*\gcd(6,47)=2*\gcd(3,47)=2*\gcd(44,3)=2*\gcd(22,3)=2*\gcd(11,3)=2*\gcd(8,3)=2*\gcd(5,3)=2*\gcd(2,3)=2*\gcd(1,3)=2*\gcd(2,1)=2*\gcd(1,1)=2*\gcd(0,1)=2$

呼叫了 15 次的 gcd function,一次 push 3 個 word,故會用到 3*15=45words 的 size

如上圖所示

而在每一次呼叫函數的時候都需要將值記錄下來,這樣才不會因為在函數裡呼叫函數的時候,更改到值而導致計算錯誤或無法回到原函數的地方。

push {r0}

push {r1}

push {Ir}

pop 的順序需要倒過來,如下

pop {lr}

pop {r1}

pop {r0}

0000000020017F40	1555224574	134218357	1	1
0000000020017F50	134218419	1	2	134218357
0000000020017F60	3	1	134218357	3
0000000020017F70	2	134218357	3	4
0000000020017F80	134218419	3	8	134218357
0000000020017F90	3	11	134218357	3
0000000020017FA0	22	134218419	3	44
0000000020017FB0	134218383	3	47	134218383
0000000020017FC0	6	47	134218383	12
0000000020017FD0	47	134218383	24	47
0000000020017FE0	134218327	48	47	134218255
0000000020017FF0	96	94	96	94
00000000000000000	433440666	4005055000	700570000	4.00000000

我並沒有更改 sp 原本所指定的地方,總共有 45 個 words 曾經被存入 stack,和上面敘述相符,驗證了我的假設。

4. 心得討論與應用聯想

這次的實驗運用到了 stack pointer,stack 是在程式裡面相當重要的一個東西,許多的程式都需要運用到這個資料結構,而這次運用在簡單的 gcd 和 Postfix arithmetic 讓我們練習,我覺得相當的好,在寫機器語言的時候須要考慮到很多記憶體的配置,但也能讓我們更加了解程式的運作。