Introduction to Computer System Organization

SZU Review

Chapter10

栈 Stack

1. 原始模型

硬币盒

comment:

全体数据一起移动

缺点: 效率低下,无实现意义

两种操作:

- (1). push 压入 (入栈)
- (2). pop 弹出 (出栈)

2. 改良实现 (Last in first out)

comment:

先进后厨,后进先出

Top指针:通过移动Top指针,在内存上模拟栈的实现

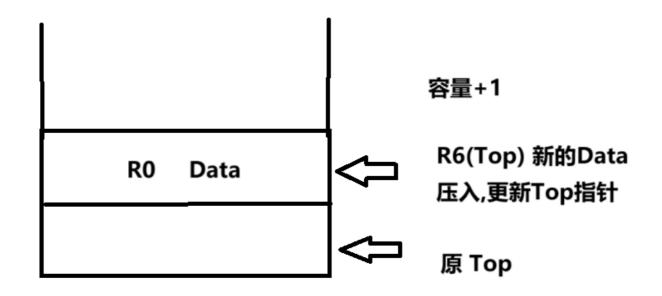
栈的数据是一次性有效的

在内存上有效的数据(一直有效)在栈上无效(读过了,Top指针不再指向这里)

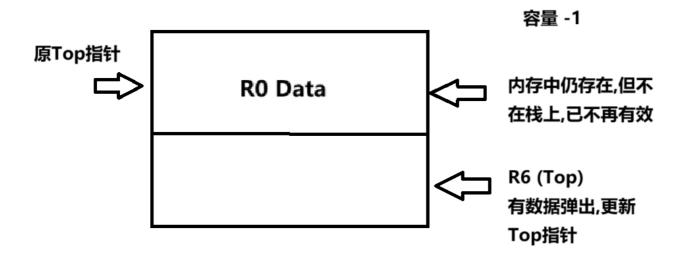
3. Push 与 Pop 操作的实现指令

Push

ADD R6,R6.#-1 STR R0,R6,#0



POP LDR R0,R6,#0 ADD R6,R6,#1



4. 判断栈空与栈满

Pop前检查stack是否为empty

Push前检查stack是否为full

用 R6 寄存器来专门存储 Top 指针.

(1). 栈空判断

R6 = endaddress + 1 ~ 栈为空 (栈是向上生长的)

R6 = startaddress - 1 ~ 栈为空 (栈是向下生长的)

支持下溢出检测的 pop 操作.

入口 R6,返回 R0, R5

R5 的状态:

state 0: success; state 1: overflow

;在执行弹出操作前检查是否下溢出(栈空)

(2).栈满判断

R6 = startaddress ~ 栈为满 (栈是向上生长的)

R6 = endaddress ~ 栈为满 (栈是向下生长的)

在LC-3上实现栈:

```
;初始化栈
.ORIG
        x3000
LD R6, STACK_BASE ;初始化栈指针R6指向栈底
;示例使用
               ;准备要压入的值VALUE1
LD R0, VALUE1
                  ;调用PUSH
JSR PUSH
LD R0, VALUE2
                 ;准备要压入的值VALUE2
JSR PUSH
                  ;调用PUSH
                  ;将压入的值VALUE2弹出,调用POP
JSR POP
                  ;将压入的值VALUE1弹出,调用POP
JSR POP
;Feature: Last in first out .先进后出,后进先出 .
HALT
;栈的存储区域
STACK_BASE .FILL x4000 ; 栈底地址(本例中栈向低地址增长)
STACK MAX .FILL x3FFF ; 栈最大地址
VALUE1 .FILL x1234 ;测试值1
       .FILL x5678 ;测试值2
VALUE2
;PUSH 子程序
;输入: RO---要压入的值
;使用: R6---栈指针 (SP:Stack-Pointer)
     ADD R6,R6,#-1 ; 栈指针减1(栈向低地址增长)
PUSH
      STR R0, R6, #0 ;存储值到栈顶
      RET
;POP
     子程序
;输出: RO---弹出的值
;使用 R6---栈指针 (SP:Stack-Pointer)
POP
     LDR R0, R6, #0 ; 从栈顶加载值
     ADD R6, R6, #1 ; 栈指针加1
     RET
     . END
```

栈空检测:可以在pop之前检查栈是否为空,防止下溢:

```
POP LD R1,STACK_BASE

NOT R1,R1

ADD R1,R1,#1

ADD R1,R6,R1

BRz STACK_EMPTY

LDR R0,R6,#0

ADD R6,R6,#1

AND R5,R5,#0

STACK_EMPTY AND R5,R5,#0

ADD R5,R5,#1

RET
```

栈满检测:可以在PUSH之前检查栈是否已满,防止上溢:

```
PUSH LD R1,STACK_MAX

NOT R1,R1

ADD R1,R1,#1

ADD R1,R6,R1

BRz STACK_FULL

ADD R6,R6.#-1

STR R0,R6,#0

AND R5,R5,#0

STACK_FULL AND R5,R5,#0

ADD R5,R5,#1

RET
```