LAB0-Report-Version2.0

• 姓名: 魏剑宇

• 学号: PB17111586

最终代码

machine	assembly
0101001000111110	AND R1, R0, #-2
1001001001111111	NOT R1, R1
0001001001100001	ADD R1, R1, #1
00100000000101	LD R0,x3009
000100000100001	ADD R0, R0, #1
000100000100001	ADD R2, R0, R0
0001011001000010	ADD R3, R1, R2
0000101111111100	BRnp #-4
1111000000100101	TRAP HALT
101111111111111	.FILL xBFFF

实验过程

算法的思考过程

- 首先, 考虑 SAR 的实现方法, 有两个思路:
 - 1. 通过除法÷2。
 - 1. 由于没有除法指令,通过二分法实现的复杂度为 $O(\lg n)$ =bits of n,效率与第二种相同,但实现起来较复杂,指令较多。
 - 2. 通过**穷举法**,从x=xBFFF开始,一直穷举,直到满足<u>条件</u>
 - 2. 通过位操作(在第一次提交中实现,11条指令,效率较高为 $O(\lg n)$ =bits of n)
- 左移: 在穷举法中需要的左移, 左移操作很好实现, 只需将其×2, 即加上它自己。

最终选择指令数较少的算法,穷举法,需要10条指令。

算法的大致思路

迭代终止的条件

算术右移,即将一个数÷2,并向 $-\infty$ 取整,当x>>1=y时,有 $x\div 2=y$,y+y=x',其中x'为离x最近的趋向于 $-\infty$ 的偶数。

在汇编层级,为得到x',可将x最低位置为0,在我的代码中表现为 AND R1 R0 #-2 ,其中 #-2 的二进制为 111111111110。

在实现中,先构造出-x',则判定的结束条件为 2 * y + x_prime == 0 。

迭代的起点

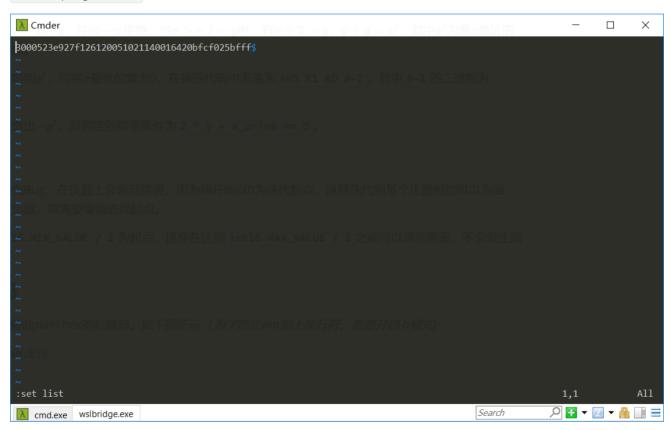
开始写此算法遇到Bug,在负数上会表现错误,因为我开始以0为迭代起点,这样迭代到某个正数相加时以为溢出,也能得到该负数。故需要谨慎选择起点。

这里我选择 int16.MIN_VALUE / 2 为起点,这样在达到 int16.MAX_VALUE / 2 之前可以找到答案,不会发生溢出。

如何写代码

首先,使用vim编辑plain hex的机器码。如下图所示(为了防止vim加上换行符,需要开启b模式)

vim -b program.bin

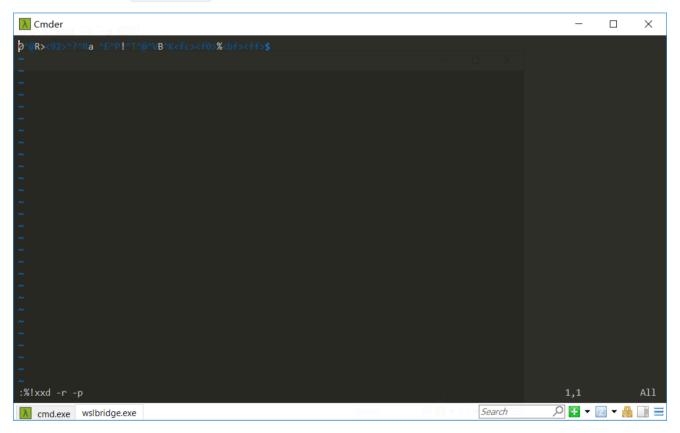


在实验中,由于xxd没有 xxd -r -b 的用法,而我想直接写二进制不想转换为十六进制,所以使用了一个**丑陋**的方法。开启AutoHotKey,编写如下脚本。

```
#Hotstring EndChars //set trigger to space
:0:0000::0
:0:0001::1
:0:0010::2
:0:0011::3
```

```
:0:0100::4
:0:0101::5
:0:0110::6
:0:0111::7
:0:1000::8
:0:1001::9
:0:1010::A
:0:1011::B
:0:1100::C
:0:1110::E
:0:1111::F
```

这样,之后输入命令 %! xxd -r -p 即可。



测试

Simulator带有部分Debugger的功能。开始程序前修改R0的值,并与正确答案对照。测试用例的选取大致如下

- 首先,必须考虑正负两种情况下表现是否正确,即符号位为0/1的情况。
- 对符号位为0/1的情况随机取值,测试结果是否正确即可。
- 开始时对R7赋值,结束后观察R7是否改变。
- 例如0x7111 (最高位为0) , 0x8001 (最高位为1) 。

同时需要考虑边界情况下表现是否正确,选取算例x0000,x0001,x1111,x7FFF,xFFFF.测试皆通过,基本可以认为此程序正确。