

False	True
N	Y
0	1
Black	White

$$\begin{aligned}
 0 \cdot A &= 0 \\
 1 \cdot A &= A \\
 A + 1 &= 1 \\
 A + 0 &= A \\
 A + A &= A \\
 A \cdot A &= A \\
 A \cdot \bar{A} &= 0 \\
 A + \bar{A} &= 1
 \end{aligned}$$

$$A + B \cdot C = (A + B) \cdot (A + C)$$

$$\overline{AB} = \bar{A} + \bar{B}$$

$$\overline{A+B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$$

NOT	$\bar{A}$
AND	$A \cdot B$
OR	$A + B$
NAND	$\overline{A \cdot B}$

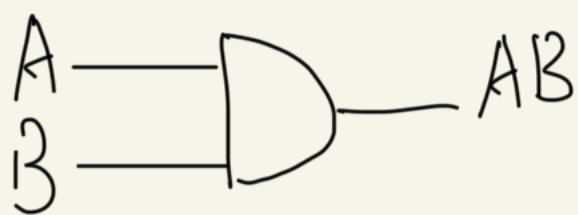
if y then x

x	0	0	1	1
y	0	1	0	1
	1	0	1	1

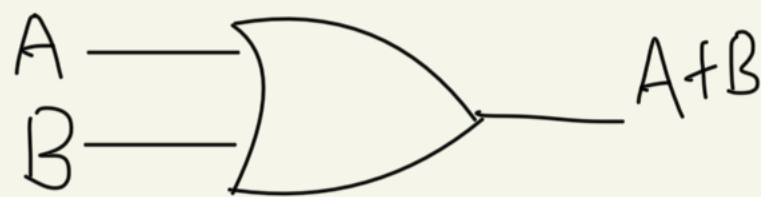
if x then y

1 1 0 1

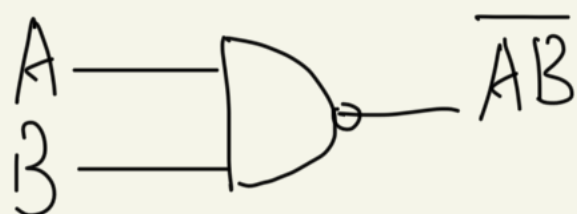
# Logic Gates



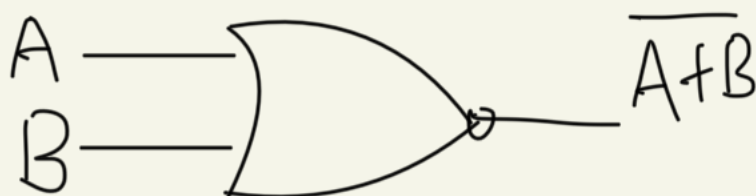
AND



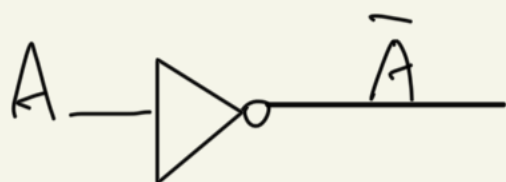
OR



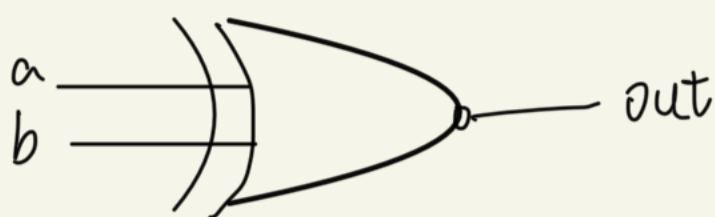
NAND



NOR



NOT



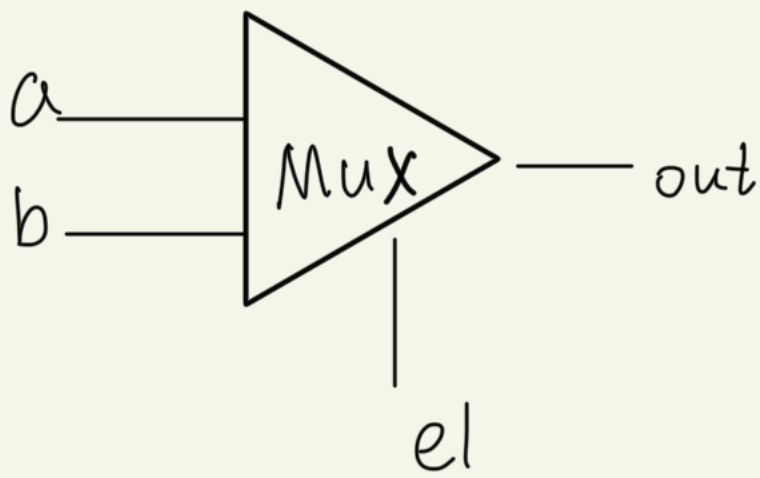
XOR

a	b	out
0	1	1
0	0	0
1	1	0

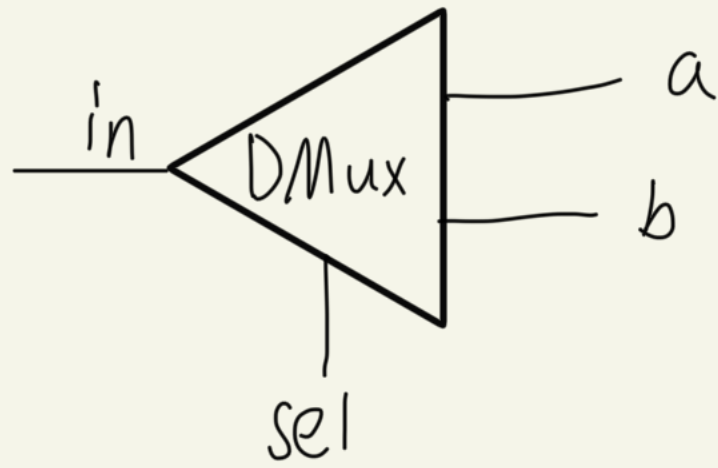
只有1个1返回1

XOR

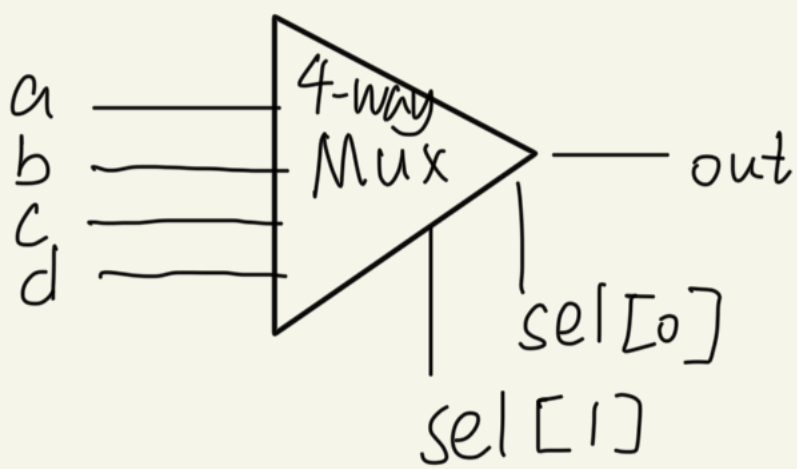
1	0	1
---	---	---



a	b	sel	out
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1



sel	a	b
0	in	0
1	0	in



二进制

1100010

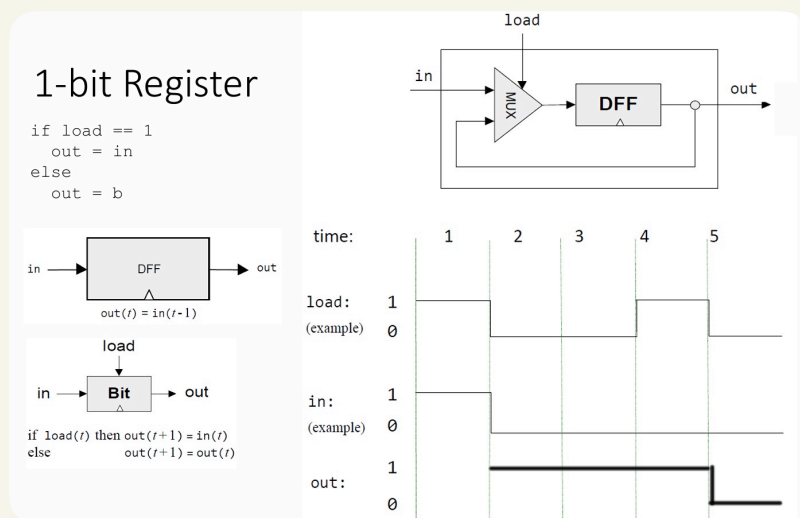
↑  
第1位是1就是-128

$$-128 + 64 + 32 + 0 + 0 + 0 + 2 = -30$$

如何把正数 invert 负数

- invert
- +1

29 = 0001 1101  
invert = 1110 0010  
+1 = 1110 0011



RAM : Random-Access Memory

1. SRAM static RAM

2. DRAM Dynamic RAM

PC 寄存器 (Program Counter)

工作流程

复位

1. if reset=1, PC=0

加载

2. if load=1, PC=address

存数

3. if inc=1, PC=PC+1  
else: continue

HACK

# 1. A指令 (Address Instruction)

@value

将 value 存到 A 寄存器

value 为  $0 \sim 32767$

功能:

1. 设置个数:  $@5 \rightarrow A=5$

2. 设置内存地址:  $@sum \rightarrow A$  指向变量 sum 的地址

3. 配合 C 指令实现跳转:  $@Loop$  后跟跳转指令

# 2. C指令 (Compute Instruction)

dest = comp ; jump

计算 comp 的值, 将结果存储到 dest, 并根据 comp 与 0 的比较结果决定是否跳转到 A 寄存器指定的地址

comp (计算): 必选

算术:  $1+A$ ,  $D-1$ ,  $A+1$

## 1. 加法操作

$D+A$ :  $D=5$   $A=3 \rightarrow 8$

$D+M$ :  $D=5$   $A=100$   $RAM[100]=10$   $\rightarrow 15$

## 2. 递增操作

$A+1$ :  $A=7 \rightarrow 8$

$M+1$ :  $A=200$   $M[200]=50$   $\rightarrow RAM[200]=201$

## 3. 减法操作

$D-A$

$D-M$

逻辑:  $\&A$ ,  $D/A$  !D

## 1. 位取反

!A : 对A的每一位取反

!M : 对RAM[A]每一位取反

## 2. 位二操作

D & A : D = 0b1010 A = 0b1100 → 0b1000

D & M : D = 0b1010 A = 200 RAM[A] = 0b1100 → 0b1100  
200

## 3. 位或操作

D | A : D = 0b1010 A = 0b1100 → 0b1110

D | M : D = 0b1010 A = 300 RAM[A] = 0b1100 → 0b1110

dest (目标): 可选. 指定结果存储位置

M: RAM[A]

D: D寄存器 暂存

A: A寄存器 地址

MD 表示同时存入M和D

jump (跳转): 可选

JGT greater than > 0

JEQ equal == 0

JMP jump

JGE greater equal >= 0

JLT less than < 0

JNE not equal != 0

JLE less equal <= 0

// 设置初始值

@R0

D=M

将A设为0

D=RAM[0]

// 示例1: 使用@R0读取内存

@R0

// A指令: 设置A=0 (因为R0对应地址0)



```

@n
M=D      // n = RAM[0]

@i
M=1      // i = 1

@sum
M=0      // sum = 0

```

```

(LLOOP)  // 循环开始

```

```

@i
D=M      // D = i

```

```

@n
D=D-M    // D = i - n

```

```

@STOP
D;JGT    // 如果  $i > n$ , 跳转到STOP

```

```

@i
D=M      // D = i

```

```

@sum
M=D+M    // sum = sum + i

```

```

@i
M=M+1    // i = i + 1

```

```

@LOOP
0;JMP    // 无条件跳回LOOP

```

```

(STOP)   // 循环结束

```

```

@sum
D=M

@R1
M=D      // RAM[1] = sum

```

```

(END)

@END
0;JMP    // 无限循环 (程序终止)

```

```

@SCREEN

```

```

D=A

```

```

@addr

```

```

M=D      // addr = 屏幕基地址

```

```

@R0

```

```

D=M      // C指令: 将RAM[0]的值加载到D寄存器
@5       // A指令: 设置A=5
M=D      // C指令: 将D的值存储到RAM[5]

```

```

// 示例2: 使用@数字作为常数

```

```

@10      // A指令: 设置A=10

```

```

D=A      // C指令: 将常数10加载到D寄存器 (注意: A是值, 不是地址)

```

```

@R1      // A指令: 设置A=1 (R1对应地址1)

```

```

M=D      // C指令: 将D的值 (10) 存储到RAM[1]

```

```

// 示例3: 混合使用

```

```

@R0      // A=0

```

```

D=M      // D=RAM[0]

```

```

@100     // A=100

```

```

M=D      // RAM[100]=D

```

因为此时  $n = i - n > 0$   
如果  $i > n$ , 跳转到STOP

```

D=M
@n
M=D      // n = 高度 (从RAM[0]读取)
@i
M=0      // i = 0
(LOOP)
@i
D=M
@n
D=D-M
@END
D;JEQ    // 如果 i == n, 结束
@addr
A=M
M=-1     // 设置16像素为黑色 (全1)
@i
M=M+1    // i++
@32
D=A
@addr
M=D+M    // addr += 32 (下一行)
@LOOP
0;JMP
(END)

```

# VM CODE

## 1. 压栈

push constant n 把常数n压入栈

push constant 30

栈:



eg. push constant 40

30

40  
30

push argument n 把变量压入栈

## 2. 算术运算

用数字代替字母

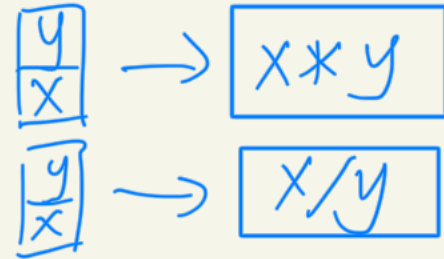
add + 弹出 a, b 计算  $a+b$  结果压栈

sub - 弹出 a, b 计算  $a-b$  结果压栈

neg 取负 弹出栈顶 x 计算  $-x$  结果压栈

mult \* 弹出 y, x 压入  $x/y$

div / 弹出 y, x 压入  $x/y$



先压入当分子

## 3. 逻辑运算

and 弹出 a, b 计算  $a \& b$

57 and 28 = 24

57 0000000000111001

28 0000000000011100

and 0000000000011000 = 24

or 弹出 a, b 计算  $a | b$

24 or 82 = 90

24 0000000000011000

82 0000000001010010

or 0000000001011010 = 90

not 弹出栈顶 x, 计算  $\sim x$  即按位取反, 结果为  $-x-1$

## 4. 比较

eq 弹出 a, b 若  $a == b$  压入 -1 反之压入 0

lt 弹出 a, b 若  $a < b$  压入 -1 反之压入 0

gt 弹出 a, b 若  $a > b$  压入 -1 反之压入 0

## 5. 弹出

pop xxx x 弹出 xxx 栈 x 个



6. 跳转  
if-goto  
goto

条件跳转  
无条件跳转

内存段	描述	示例
constant	常数（虚拟段，不占用内存）	push constant 5将5压栈
argument	函数参数段	push argument 2将第3个参数压栈
local	局部变量段	push local 0将第1个局部变量压栈
static	静态变量段（全局）	push static 3将静态变量3压栈
this	当前对象段	push this 1将this[1]压栈
that	第二个对象段	push that 2将that[2]压栈
pointer	指针段（this/that）	push pointer 0将this压栈
temp	临时变量段	push temp 5将temp[5]压栈

# VM CODE 题型

1. 代码分析

自己一步一步看

## 2. 翻译表达式

eg.  $x = (a + b) * c$  翻译成 VM 代码

push argument 1

push argument 2

add

push argument 3

mult

## 3. VM $\rightarrow$ HACK

- 内存地址计算正确

- 栈指针管理

- 条件跳转实现

eg. add

@SP

M = M - 1

A = M

D = M

)  $\rightarrow$  弹第二个

@SP

M = M - 1

A = M

)  $\rightarrow$  弹第一个

M = M + D

相加并压回

$M = M + 1$   
 $@SP$  栈指针调整

eg. push local i

$@i$

$D = A$

$@LCL$

$A = D + M$

$D = M$

$@SP$

$A = M$

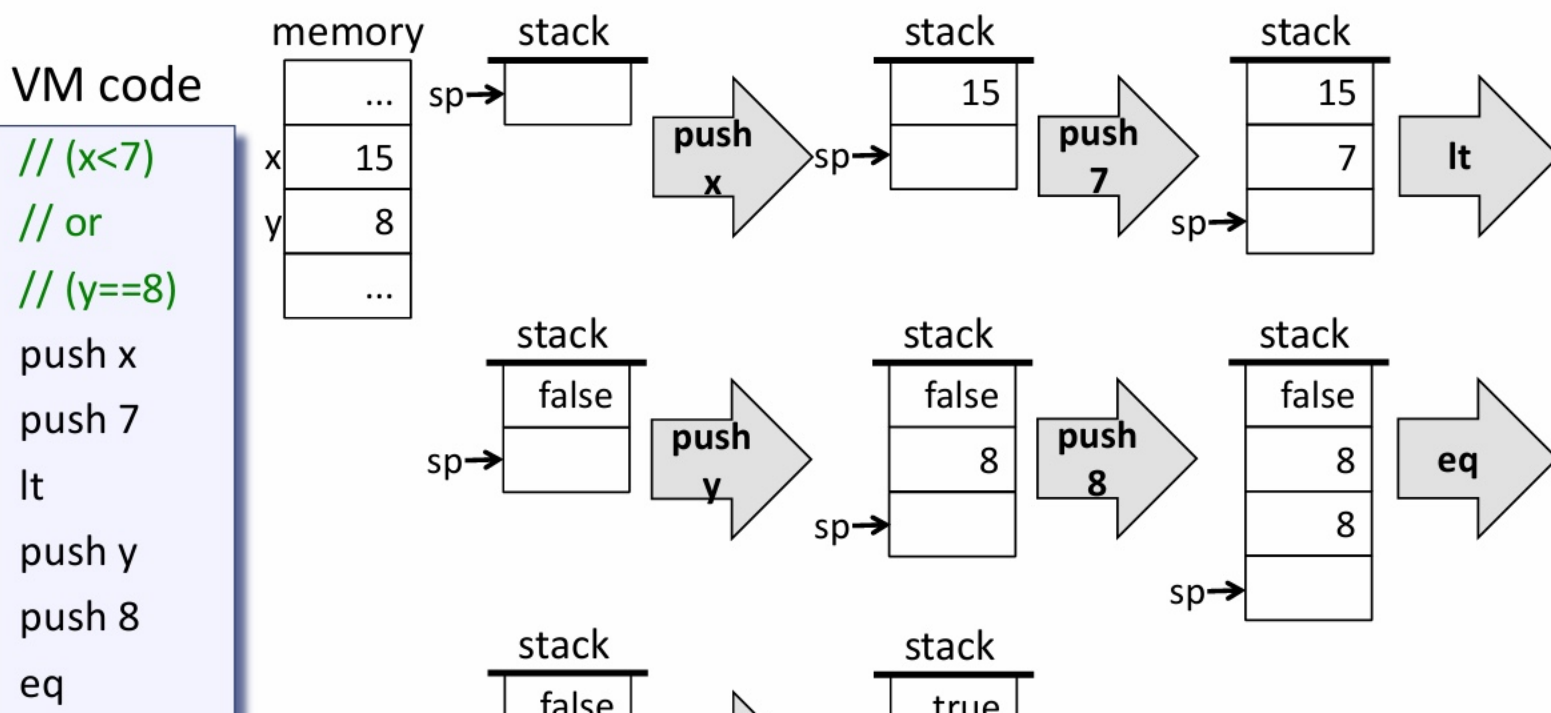
$M = D$

$@SP$

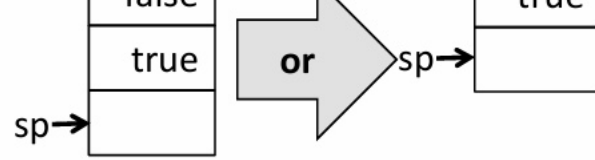
$M = M + 1$

4. 画图:

## Logical commands



or



Note: Boolean values,  
use **true** or **false**.  
Do not use 1 or 0.