



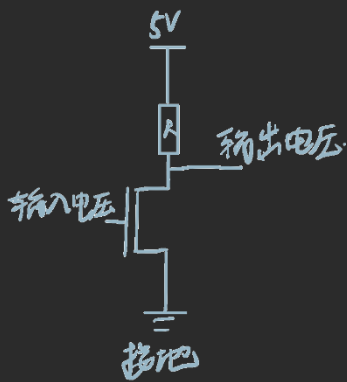
## 2. 完成《计算机科学导论》练习题 2.4.2, 2.4.3, 2.4.4, 2.4.6

## 2.4.2

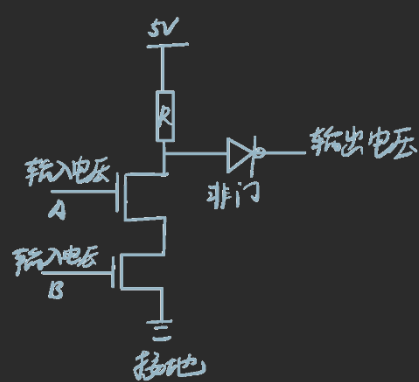
有与（AND），或（OR），非（NOT）三种。真值表如下：

A	B	$\bar{A}$	AND	OR
0	0	1	0	0
0	1	1	0	0
1	0	0	0	1
1	1	0	1	1

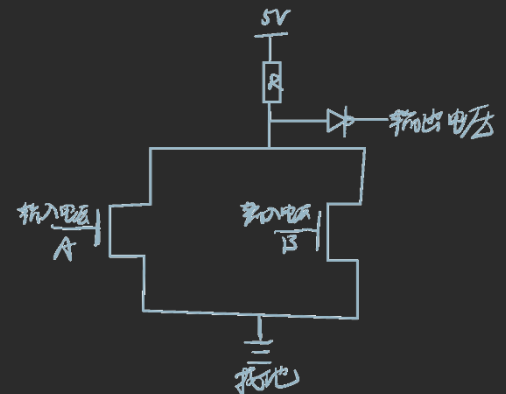
电路示意图如下



非门



与门



或门

## 2.4.3

8 种； $2^n$  种

## 2.4.4

(1)  $S=1$

(2)  $S=1$

(3)  $S=0$

## 2.4.6

借用 C 语言中的位运算符来表示

$0110 = \sim 1001$

$1111 = 1001 \mid 1111$



4. 请问如何快速检查一个四进制数是 5 的倍数？例如：121,123321,102031,132231112332 都是 5 的倍数。请证明你的方法。请用 Python 实现你的思路并分析其时间复杂度。

类比我们对十进制数是否能被 5 整除的研究，我们可以有以下定理判断一个四进制数能否被 5 整除。

对于一个整数  $n = (\overline{a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0})_4$ ，如果满足：

$$\sum_{i=0}^n (-1)^i \cdot a_i = 0$$

那么这个四进制数能够被 5 整除。

证明：

考虑其另一种表现形式

$$n = 4^n \cdot a_n + 4^{n-1} \cdot a_{n-1} + \dots + 4^1 \cdot a_1 + 4^0 \cdot a_0$$

将 n 对 5 取模，由取模运算的性质，可以有

$$n \equiv (-1)^n \cdot a_n + (-1)^{n-1} \cdot a_{n-1} + \dots + (-1)^1 \cdot a_1 + (-1)^0 \cdot a_0 \pmod{5}$$

当  $n \equiv 0 \pmod{5}$  时，说明 n 能够被 5 整除。

证毕。

根据这个定理，代码如下：

```
def isDiviByFive(x):
    x = list(map(int, list(x)))
    cri = 0
    for i in range(-1, -len(x) - 1, -1):
        if (i * (-1) - 1) % 2 == 0:
            cri -= x[i]
        else:
            cri += x[i]
    if cri == 0:
        ret = True
    else:
        ret = False
    return ret

num = input()
print(isDiviByFive(num))
```

Shell:

Case0:

```
121
True
Process finished with exit code 0
```

Case1:

```
123321
True
Process finished with exit code 0
```

Case2:

```
1020
```

```
False
```

```
Process finished with exit code 0
```

Case3:

```
10210102003
```

```
False
```

```
Process finished with exit code 0
```

可以看出，对于任何  $n$  位数，这个算法的时间复杂度为  $O(n)$

5.

a. 完成《计算机科学导论》习题 2.10。请用以下几组样例测试你的程序：

 $x=128, y=8;$        $x=129, y=8;$        $x=1, y=12;$        $x=2047, y=12.$ 

b. 类似《计算机科学导论》习题 2.7，但是输入  $x$  和  $y$  是介于 -128 到 127 间的任意整数。转为二进制后，做加法。如果有溢出，需要返回错误，否则返回十进制的结果。此题的重点是负数补码，二进制加法和判断溢出。判断溢出必须用书上的方法：在二进制的结果上直接判断。请用以下几组样例测试你的程序：

 $64+65$        $100+10$        $100+(-128)$        $10+(-100)$        $(-30)+(-100)$        $(-127)+127$ 

a.

```
x, y = map(int, input().split())
Bin = []
digit = 0
while digit < y:
    if x % 2 == 0:
        Bin = [0] + Bin
    else:
        Bin = [1] + Bin
    x //= 2
    digit += 1

if x > 0 or (Bin[0] == 1 and 1 in Bin[1:]):
    print("False", end='')
else:
    for i in range(len(Bin)):
        if Bin[i] == 0:
            Bin[i] = 1
        else:
            Bin[i] = 0
    Bin[-1] += 1
    for i in range(-1, -len(Bin) - 1, -1):
        if Bin[i] == 2:
            Bin[i] = 0
            try:
                Bin[i - 1] += 1
            except IndexError:
                pass
        else:
            break
    for i in range(len(Bin)):
        print(Bin[i], end='')
```

Case0:

```
128 8
10000000
Process finished with exit code 0
```

Case1:

```
129 8
False
Process finished with exit code 0
```

Case2:

```
1 12
111111111111
Process finished with exit code 0
```

Case3:

```
2047 12
100000000001
Process finished with exit code 0
```

b.

虽然 Python 中有许多很方便很方便的函数，但为了尽可能地像 CPU 那样运算，写了很多很基本的东西（从一个全加器开始），以下是主函数种用到的函数

```
def full_adder(a, b, c):
    carry = (a and b) or (b and c) or (c and a)
    somme = (a and b and c) or (a and (not b) and (not c)) \
            or ((not a) and b and (not c)) or ((not a) and (not b) and c)
    return int(carry), int(somme)

def add(x, y):
    while len(x) < 8:
        x = [0] + x
    while len(y) < 8:
        y = [0] + y
    ret = []
    carry = 0
    for i in range(len(x) - 1, -1, -1):
        carry, somme = full_adder(x[i], y[i], carry)
        ret = [somme] + ret
    return ret

def complement(x):
    ret = x[:]
    for i in range(len(ret)):
        if ret[i] == 0:
            ret[i] = 1
        else:
            ret[i] = 0
    ret = add(ret, [1])
    return ret

def dec_to_bio(x):
    ret = []
    if x < 0:
        sgn = -1
        x *= -1
    else:
        sgn = 1
    for i in range(8):
```

```

    if x % 2 == 0:
        ret = [0] + ret
    else:
        ret = [1] + ret
    x //= 2
if sgn == -1:
    ret = complement(ret)
return ret

def bio_to_dec(x):
    ret = 0
    sgn = 1
    if x[0] == 1:
        sgn = -1
        x = complement(x)
    for i in x:
        ret = ret * 2 + i
    return sgn * ret

```

主函数部分如下:

```

if __name__ == "__main__":
    a, b = map(int, input().split())
    a = dec_to_bio(a)
    b = dec_to_bio(b)
    res = add(a, b)
    if a[0] == b[0] and res[0] != a[0]:
        print("溢出错误")
    else:
        print(bio_to_dec(res))

```

Case0:

```

64 65
溢出错误

```

Process finished with exit code 0

Case3:

```

10 -100
-90

```

Process finished with exit code 0

Case1:

```

100 10
110

```

Process finished with exit code 0

Case4:

```

-30 -100
溢出错误

```

Process finished with exit code 0

Case2:

```

100 -128
-28

```

Process finished with exit code 0

Case5:

```

-127 127
0

```

Process finished with exit code 0



6. 输入 2 个十进制的整数，你的程序将它们转为二进制后，编写二进制乘法函数，函数返回二进制值，再转为十进制输出。我们现在有正负和位数限制。假设 CPU 是  $N$  位（你的程序要适用给定任意  $N$  介于 8 到 20），用补位法表示正负值，例如  $N=12$ ，则可表示范围是 -2048 到 2047 之间的任意值。输入 2 个十进制的整数，检查介于可表示范围内，就马上转为二进制表示，编写二进制乘法函数 `mult()`，限制在  $N$  位，函数返回是否溢出，如果没有溢出返回正确的结果二进制值，再转为十进制输出。

例如如给定  $N=12$  时：

当  $x=-12$ ,  $y=100$ , 最后输出是 -1200,

当  $x=-30$ ,  $y=-10$ , 最后输出是 300,

当  $x=4$ ,  $y=-512$ , 最后输出是 -2048,

当  $x=4$ ,  $y=512$ , 最后输出是 “溢出错误”,

当  $x=40$ ,  $y=-80$ , 最后输出是 “溢出错误”。

函数 `Mult(a, b, N)`: 输入  $a, b$  是补位后二进制（可以是字符串）， $N$  代表最大限制位数。例如， $N=12$ 。建议如果  $a, b$  都是负数，将它们转为正数，再做正数相乘；假如  $a$  正  $b$  负，则  $a, b$  可以交换。让  $b$  作为正数，然后一位位看  $b$  的位是否 0, 1。需要时加上移位后的  $a$ ，如同多个  $N$  位负数相加，注意移位后要检查是否溢出，只需留下  $N$  位部分作加法。在函数内检查是否有溢出，绝对不能转为十进制来检查，这不是 CPU 内使用的方式，在 CPU 内的运算都是二进制，所以必须在二进制中检查

代码有些长，但是为了面面俱到，再加上写了很基本的东西，所以长是很必然的。

而且为了尝试用对象（虽然感觉没有这个必要），弄得 `Mult` 函数反而没有一个乘法器对象重要了。

简单说一下代码的过程。首先是定义了一个 `Multiplier` 对象，采用的乘法计算方式是将输入数转化为正数，符号按照输入的情况保留在另一个变量中。之后，`mult` 函数里创建了一个 `multiplier` 对象创建对象时，其 `__init__()` 方法中将会调用 `dec_to_bin()` 方法，这时将会检查第一种溢出：输入数溢出。然后，用 `Multiplier.multiplier` 方法，利用全加器组成的加法器运算出乘法结果，期间一直检查是否溢出，之后离开这个方法前，补充检查特殊情况（-2048），检查完之后将其转换为 10 进制。然后，在函数中检查是否两种溢出都没有发生，从而输出。

```
class Multiplier:
    def __init__(self, x, y, n):
        self.isOverflow = False
        self.NumOverflow = False
        self.isMultiplying = False
        self.digit = n
        self.x, self.sgn_x = self.dec_to_bin(x)
        self.y, self.sgn_y = self.dec_to_bin(y)
        # Here we use unsigned integers, and the sign is saved in another variable.
        # Using unsigned can simplify the code
        self.produit = [0, ]
        self.carry = 0
        self.ret = 0
        if self.sgn_x == self.sgn_y:
            self.sgn = 1
        else:
            self.sgn = -1

    def full_adder(self, a, b, c):
        carry = (a and b) or (b and c) or (c and a)
        somme = (a and b and c) or (a and (not b) and (not c)) \
            or ((not a) and b and (not c)) or ((not a) and (not b) and c)
        return int(carry), int(somme)
```

```

def add(self, x, y):
    while len(x) < len(y):
        x = [0] + x
    while len(y) < len(x):
        y = [0] + y
    ret = []
    self.carry = 0
    for i in range(len(x) - 1, -1, -1):
        self.carry, somme = self.full_adder(x[i], y[i], self.carry)
        ret = [somme] + ret
    if 1 in ret[:1 - self.digit] and self.isMultiplying:
        # If we are not in the process of multiplying and we use the add method, we may
        # do wrong judgement about the overflow.
        self.isOverflow = True
        # If overflow happened, we can find 1 out of the range of digit,
        # so we can detect whether 1 out of the range.
    return ret[- self.digit:]

def multiplier(self):
    self.isMultiplying = True
    # IN
    for i in range(-1, -self.digit - 1, -1):
        if self.y[i]:
            self.produit = self.add(self.produit, self.x)
            if self.carry:
                self.produit = [self.carry] + self.produit
            self.x += [0]
    self.isMultiplying = False
    # OUT
    if self.sgn == -1 and self.produit[0] == 1 and (1 not in self.produit[1:]):
        self.isOverflow = False
    if self.sgn == -1:
        self.produit = self.complement(self.produit)
    self.ret = self.bio_to_dec(self.produit)

def complement(self, x):
    ret = x[:]
    for i in range(len(ret)):
        if ret[i] == 0:
            ret[i] = 1
        else:
            ret[i] = 0
    ret = self.add(ret, [1])
    return ret

def dec_to_bio(self, x):
    ret = []
    if x < 0:

```

```

        sgn = -1
        x *= -1
    else:
        sgn = 1
    for i in range(self.digit):
        if x % 2 == 0:
            ret = [0] + ret
        else:
            ret = [1] + ret
        x //= 2
    if x > 0:
        self.NumOverflow = True
    return ret, sgn

def bio_to_dec(self, x):
    ret = 0
    sgn = 1
    if x[0] == 1:
        sgn = -1
        x = self.complement(x)
    for i in x:
        ret = ret * 2 + i
    return sgn * ret

def multi(a, b, N):
    multiplier = Multiplier(a, b, N)
    multiplier.multiplier()
    if multiplier.isOverflow or multiplier.NumOverflow:
        print("溢出错误")
    else:
        print(multiplier.ret)

if __name__ == "__main__":
    a, b, N = map(int, input().split())
    multi(a, b, N)

```

Case0:

```

-12 100 112
-1200

```

Process finished with exit code 0

Case1:

```

-30 -10 12
300

```

Process finished with exit code 0

Case2:

```

4 -512 12
-2048

```

Process finished with exit code 0

Case3:

```

4 512 12
溢出错误

```

Process finished with exit code 0

Case4:

```
40 -80 12
```

溢出错误

Process finished with exit code 0

Case5:

```
100 200 20
```

20000

Process finished with exit code 0

Case6:

```
10215102507 1 20
```

溢出错误

Process finished with exit code 0

Case7:

```
3080 3090 20
```

溢出错误

Process finished with exit code 0

Case8:

```
120 2 8
```

溢出错误

Process finished with exit code 0

Case 9:

```
-34 -3 8
```

102

Process finished with exit code 0