# 巧用数学 AC 算法面试题

原创: Alpinist Wang LeetCode力扣 7月18日

点击上方蓝字关注我们<sup>★</sup> 下面开始今天的学习~



计算机的基础是数学,所以数学功底对编程也很重要。本篇将讲述常见的数学问题,主 要做法是运用一些数学上的小技巧,包括常见的数字操作与位运算。另外,一些算法题

目可以用数学计算出通项公式,从而避免使用算法计算,无论从时间复杂度和空间复杂

度来看,都比使用算法好。



# 获取数字的每一位

**第一种做法**:通过 % 求余运算获取数字的最后一位,通过整数除法 /10 去掉最后一位,重复此操作直至数字变为 0,便可获取到数字的每一位。

示例: 7. 整数反转

力扣的这道题目非常简洁,看完立刻能够明白题意。做法也很明确,只要将数字的每一 位取出,再倒置即可。

文中代码部分可将屏幕设置为 自动旋转 横屏观看

#### 使用以上技巧,我们可以写出如下代码:

这种做法的好处是对正数和负数都可以采用一致的处理方式。

除此之外,还有另一种做法。

**第二种做法**: 将数字转成 String, 遍历每一位字符, 使用 [char - '0'] 将字符变为数字, 重复此操作直至字符串为空, 即可获取到每一位数字。

采用这种做法,代码如下:

```
1 class Solution {
2    fun reverse(x: Int): Int {
3        var num = x.toString()
4        var ans = 0L
5        // 如果有符号位,记录符号位
6        var flag = true
7        if (num[0] == '+') {
8            num = num.drop(1)
9        }
```

```
if (num[0] == '-') {
    flag = false
    num = num.drop(1)
    }

while (num.isNotEmpty()) {
        // 将数字转成String, 遍历每一位字符, 使用char - '0'将字符变为数
        ans = ans * 10 + (num.last() - '0')
        if (ans > Int.MAX_VALUE || ans < Int.MIN_VALUE) ans = 0
        num = num.dropLast(1)
    }

if (!flag) ans = -ans
    return ans.toInt()
}
```

采用字符串获取数字每一位时,需要单独处理符号位。

### 应用:将字符串转换成数字(atoi问题)

atoi (ASCII to int) 问题在面试中很常见,虽然问题看起来很简单,但有很多细节需要注意,稍不留神就容易出错。所以比较考验开发者写程序的仔细程度与考虑问题的全面性。

对于这类问题,需要考虑以下三点:

- 1.结果的范围: 是否包含正数、负数、0
- 2.字符串里面是否包含非数字字符,对于非数字字符怎么处理。
- 3.是否会超出 Int 范围或者 Long 范围。

力扣 atoi 典型题: 8. 字符串转换整数 (atoi)

此题只需要使用以上数学技巧,并按照题目描述写出程序即可。我们分以下几步解决:

- 1.根据题目描述,将前缀的空格去掉;
- 2.判断正负号,并记录;
- 3.遍历字符串, 扫描到非数字字符则不再继续遍历;
- 4.判断数字是否越界;

• 5.根据符号位调整结果的正负。

#### 代码如下:

```
fun myAtoi(str: String): Int {
       // 起始下标
       var index = 0
       // 根据题意,去掉前缀空格
      while (index < str.length && str[index] == ' ') index++</pre>
     // 判断符号位,是否是负数
      var flag = false
       if (index < str.length && str[index] == '+') {</pre>
           index++
       } else if (index < str.length && str[index] == '-') {</pre>
           flag = true
           index++
       }
      var result = 0L
       for (i in index until str.length) {
           // 不是数字, 跳出循环
          if (str[i] !in '0'..'9') break
           // 后缀此数字
          result = result * 10 + (str[i] - '0')
           // 是否越界
           if (!flag && result > Int.MAX_VALUE) return Int.MAX_VALUE
           if (flag && -result < Int.MIN_VALUE) return Int.MIN_VALUE</pre>
       }
       // 根据符号位调整结果的正负
       return if (flag) -result.toInt() else result.toInt()
26 }
```



众所周知, 计算机内部存储数字使用的是二进制, 位运算也是所有运算当中最快的, 掌握一些位运算技巧可以提升算法效率。此技巧的原理在于:

```
1 1.如果 n 以 1 结尾:
2 xxxxxx1
3 则 n - 1 的二进制表示为:
4 xxxxx0
5 此时: n and n - 1 = xxxxx0
6
7 2.如果 n 以 0 结尾:
8 xxx10..0
9 则 n - 1 的二进制表示为:
10 xxx01..1
11 此时: n and n - 1 = xxx00..0
12
13 两种情况都去掉了最后一个 1
```

### **应用一**: 191. 位 1 的个数

本题只要不断使用 n and n - 1 去掉二进制中最后一个 1, 直至数字变为 0 即可。解法如下:

```
1 fun hammingWeight(n: Int): Int {
2    var num = n
3    var count = 0
4    while (num != 0) {
5         num = num and num - 1
6         count++
7    }
8    return count
9 }
```

**应用二**: 231.2 的幂

此题的常规做法是:将传入的数字不断地除以 2,如果一直能整除到 1,则此数是 2 的幂。

#### 常规做法的代码如下:

```
1 fun isPowerOfTwo(n: Int): Boolean {
2 return isPower(n, 2)
3 }
5 /**
6 * 判断n是否是base的幂
8 fun isPower(n: Int, base: Int): Boolean {
      if (n <= 0) return false</pre>
      var num = n
      while (num != 1) {
          // 如果无法整除,则返回false
          if (num % base != 0) return false
         num /= base
       }
    // 直到除到1,n都能base整除,则n是base的幂
     return true
18 }
```

偷偷告诉你,这一组代码还可以直接拿去解决 326.3 的幂、342.4 的幂,只要将传入的 2 改为 3、4 即可。

那么力扣为什么要出三道"一模一样"的题目呢?其实不然,**这三个题的考察点各不相同,** 需要程序员对数字在计算机中的存储形式有所了解。

在计算机中,11111 表示  $1*2^4+1*2^3+1*2^2+1*2^1+1*2^0$ ,所以 2 的 n 次 幂在计算机中存储形式为 1 后面接 n 个 0。例如:

```
1 1 二进制存储形式 0001
2 2 二进制存储形式 0010
3 4 二进制存储形式 0100
```

可以看出,如果一个数字去掉二进制的最后一位 1 之后等于 0,则此数就是 2 的幂。使用以上技巧,我们可以一步写出答案:

```
1 fun isPowerOfTwo(n: Int): Boolean {
2    return n > 0 && n and n - 1 == 0
3 }
```



## 异或

异或的运算规则如下: 如果 a 和 b 不同,则异或结果为 1,否则异或结果为 0。即:

```
1 1 xor 0 == 1
2 0 xor 0 == 0
3 1 xor 1 == 0
```

相同的数字由于其二进制每一位都相同,异或结果是每一位都为 0, 所以有相同的数字异或后为 0。

由于 0 异或 0 等于 0, 0 异或 1 等于 1, 即:任何数异或 0 都等于其本身。

#### 应用: 136. 只出现一次的数字

这是一道 BAT 面试题,使用以上技巧,只需将每一位数字相互异或,出现偶数次的数字会异或成 0,出现奇数次的那个数字会被保留在结果中。解法如下:



## 运用幂的性质

<u>在对数字做因式分解时,分解到质数便不可再分,而质数的幂等于多个质数相乘,所以</u> 质数的幂只有质数这一个质因子。

应用: 326.3 的幂

由于 3 的幂只有一个质因子 3。所以我们可以用 3 的高次幂对 n 求余,如果余数为 0,则 n 是 3 的幂。由于 int 的数据范围是[-2^31, 2^31-1],计算可知 int 范围内 3 的最高次幂为  $3^19$ 。于是我们有如下解法:

```
1 fun isPowerOfThree(n: Int): Boolean {
2    return n > 0 && Math.pow(3.0, 19.0).toInt() % n == 0
3 }
```

231.2 的幂 这一题也可以应用这一性质,在 int 范围内 2 的最高次幂为 2<sup>30</sup>,所以代码如下:

```
1 fun isPowerOfTwo(n: Int): Boolean {
2    return n > 0 && Math.pow(2.0, 30.0).toInt() % n == 0
3 }
```

但是要注意,342.4的幂无法使用这种解法,原因在于4不是一个质数。

那么我们顺便来看一下 4 的幂这一题, 先列举几个 4 的幂看一下规律:

```
1 1 0000001
2 4 0000100
3 16 0010000
4 64 1000000
```

可以看出: 4 的幂的二进制表示为 1 后面接偶数个 0, 即: 4 的幂在计算机中的二进制表示只有一个 1, 且数字 1 在奇数位置上。

怎么表示这一种关系呢? 我们可以在 2 的幂基础上考虑,首先 4 的幂肯定也必须满足 2 的幂条件,即: n and n - 1 == 0,除此之外,我们需要筛选出 2 的幂中,1 在奇数位置上的数字。

考虑一下: 二进制中, 0010 和 0100 有什么区别?

由于 0100 的奇数位置有 1,0100 的奇数位置没有 1。如果有一个数字的奇数位为 1,如 0100,将它与 0100 和 0100 做与运算,奇数位置没有 1的 0010 将变成 0,奇数位置有 1 的 0100 不变。这个区别就可以作为切入点。

我们用一个奇数位全为 1 的数字:

0101010101010101010101010101010101

与 2 的幂做与运算。结果不等于 0 的就是奇数位置有 1 的数字。用 16 进制表示:

01010101010101010101010101010101

即 0x55555555, 所以我们有如下代码:

```
1 fun isPowerOfFour(n: Int): Boolean {
2    return n > 0 && n and n - 1 == 0 && (n and 0x555555555 != 0)
3 }
```

当然,我们也可以用偶数位全为 1 的数字:

10101010101010101010101010101010

与 2 的幂做与运算,结果等于 0 的就是奇数位置有 1 的数字,用 16 进制表示:

10101010101010101010101010101010

即 0xAAAAAAA, 代码如下:

```
1 fun isPowerOfFour(n: Int): Boolean {
2   return n > 0 && n and n - 1 == 0 && (n and 0xAAAAAAAA.toInt() ==
```

## 巴什博奕

巴什博奕是一种两个人玩的回合制数学战略游戏。游戏者轮流从一堆棋子(或者任何道具)中取走一个或者多个,先取光者胜出。

假设这一堆有 n 个物品, 规定每次可以取 1~m 个。我们可以分析出如下规律:

如果n = m+1, 无论先取的人取走多少个, 后取的人都能取光剩余物品, 后取者胜。

如果n = (m+1)\*2,无论先取的人取走多少个,后取的人都能将物品取到(m+1)个,后取者胜。

如果n = (m+1)\*3, 无论先取的人取走多少个,后取的人都能将物品取到(m+1)\*2个,后取者胜。

如果n = (m+1)\*4,无论先取的人取走多少个,后取的人都能将物品取到(m+1)\*3个,后取者胜。

. . . . . .

如果n=c(c<=m), 先取的人可以取光所有物品, 先取者胜

如果n=m+1+c (0 < c < = m), 先取的人可以将物品取到(m+1)个, 先取者胜

如果n=(m+1)\*2+c (0<c<=m),先取的人可以将物品取到(m+1)\*2 个,先取者胜

如果n=(m+1)\*3+c (0<c<=m), 先取的人可以将物品取到(m+1)\*3 个, 先取者胜

如果n=(m+1)\*4+c (0<c<=m), 先取的人可以将物品取到(m+1)\*4 个, 先取者胜

.....

总结可知,如果 n=(m+1)\*k,则后取者胜,如果 n=(m+1)\*k+c(0<c<=m),则先取者胜。

**应用**: 292. Nim 游戏

根据巴什博奕的规则,可知如果 n 是 4 的倍数,则后手获胜,否则先手获胜。代码如下:

```
1 fun canWinNim(n: Int): Boolean {
2    return n % 4 != 0
3 }
```

这样的数学技巧还有很多,数学问题没有固定套路,又全是套路。如果你恰好知道的话,代码将非常简洁。学习方法是平时注意多积累,将遇到的技巧记录下来,使用时就会得心应手。

## 互动话题

文中提到的数学技巧你有用过嘛?你是否还有更好的解法呢?不妨在留言区与大家分享

本文作者: Alpinist Wang

编辑&版式:霍霍

声明:本文归"力扣"版权所有,如需转载请联系。

推荐阅读

