



浙江财经大学

Zhejiang University Of Finance & Economics



# 位运算

信智学院 陈琰宏

# 主要内容



01

位运算

02

举例

03

04

05

# 位操作



二进制操作又叫做位运算，二进制有很多用处，常用来提高程序的效率。

在算法竞赛中，常用二进制进行数据压缩，就是用二进制来表示复杂的状态，然后通过位运算来完成问题的求解，这样能大大提高算法的效率，这样的状态表示经常用来优化DP或者是搜索。。。



位运算(*bitwise operation*)。其优先级:

$\sim > \& > \wedge > |$

名称	C/C++样式	简记法则
按位与	$\&$	全一则一，否则为零
按位或	$ $	有一则一，否则为零
按位取反	$\sim (!)$	是零则一，是一则零
按位异或	$\wedge$	不同则一，相同则零
左移位	$\ll$	$a \ll k$ 等价于 $a * 2^k$
右移位	$\gg$	$a \gg k$ 等价于 $a / 2^k$





# 位运算-左移 <<

假设有个变量 $x=1$ ;

那么 $x=x<<1$ 表示的意思如下:

$x:000000000000000001$  (二进制表示)

$x<<1:000000000000000010$  (也就是把 $x$ 的每一位向左移动1位的结果, 右边不够的用0添上)

此时 $x=x<<1 =2$ , 其实可以看做乘2

$x<<i$  表示的就是左移 $i$ 位, 可以看做乘  $i$  次 2





# 位运算-右移 >>

---

假设有个变量 $x=2$ ;

那么 $x=x>>1$ 表示的意思如下:

$x$ : 000000000000000010 (二进制表示)

$x>>1$ :000000000000000001 (也就是把 $x$ 的每一位向右移动1位的结果, 左边不够的用0添上)

此时 $x=x>>1 ==1$ , 其实可以看做除2

$x>>i$  表示的就是右移 $i$ 位, 可以看做除  $i$  次2

---



# 位运算-或运算 |

设 $x=101$ ,  $y=010$ (都是二进制表示)

那么 $x|y$ 表示如下

$x: 101$

$y: 010$

$x|y: 111$

其实也就是将 $x$ 和 $y$ 表示成二进制, 然后按位做或运算

此时 $x|y==7$ (10进制表示)





# 位运算-与运算 &

---

设 $x=101$   $y=010$ (都是二进制表示)

那么 $x&y$ 表示如下

$x:$  101

$y:$  010

$x&y:$  000

将 $x$ 和 $y$ 表示成二进制，然后按位做与运算  
此时 $x&y==0$ (10进制表示)





# 位运算-非运算 ~

设  $x=101$  (都是二进制表示)

那么  $\sim x$  表示如下

$x$ :            101

$\sim x$ :           010

其实也就是将  $x$  表示成二进制，然后按位做取反运算

此时  $\sim x == 2$  (10进制表示)





# 位运算-与运算 ^

设 $x=1010$   $y=1100$  (都是二进制表示)

那么 $x \wedge y$ 表示如下

$x:$          $1010$

$y:$          $1100$

$x \wedge y:$      $0110$

其实也就是将 $x$ 和 $y$ 表示成二进制，然后按位做异或运算，也就是相同为0，不同为1

此时 $x \wedge y == 6$  (10进制表示)



# 位运算-获取一个或多个固定位的值



假设  $x=1010$  (10进制的10)

我们要获取从左边数第2为的值，那么我们可以这样来取

$x \& (1 \ll 1)$  也就是

$x$ :            1010

$1 \ll 1$ :        0010

$x \& (1 \ll 1)$  0010

这样我们就可以通过判断  $x \& (1 \ll 2)$  是否等于0来知道这一位是0还是1了

当然我们可以用  $x \& (3 \ll 2)$  来取得第3位和第4位



# 位运算-把一个或多个固定位的值置零



假设 $x=1010$  (10进制的10)

我们要把从左边数第2为的值置零，那么我们可以这样来做

$x \& (\sim(1 \ll 1))$  也就是

$x$ : 1010

$\sim(1 \ll 1)$ : 1101

$x \& (\sim(1 \ll 1))$ : 1000

当然我们可以用 $x \& (\sim(3 \ll 2))$ 来把第3位和第4位置零



# 位运算-一个或多个固定位的值取反



假设 $x=1010$  (10进制的10)

要把从左边数第2为的值取反，可以这样做

$$x \wedge (\sim(1 \ll 1))$$

也就是如果 $x=1010$

$x$ :	1010
$1 \ll 1$ :	0010
$\sim(1 \ll 1)$ :	1101
	1010
$x \wedge (1 \ll 1)$ :	0111

当然我们可以用 $x \wedge (3 \ll 2)$ 来把第3位和第4位取反





# 位运算-lowbit操作

---

$\text{lowbit}(n)$  定义为非负整数  $n$  在二进制表示下“最低位的1及其后边所有的0”构成的数值。

例如  $n = 10$  的二进制表示为  $(1010)_2$ , 则

$$\text{lowbit}(n) = 2 = (10)_2$$

下面我们来推导  $\text{lowbit}(n)$  的公式

---



# 位运算



负数的二进制运算为补码运算

$$-x = \sim x + 1$$

$$x \& -x = x \& (\sim x + 1)$$

假设  $x = 10101\dots 100000$

$\sim x = 01010\dots 011111$

+1

---

**1**00000



# 位运算



$$x \& -x =$$

假设  $x = 10101\dots 100000$

$\sim x = 01010\dots 100000$

---

$00000\dots 100000$





# [1213]二进制中1的个数

给定一个长度为  $n$  的数列，请你求出数列中每个数的二进制表示中 1 的个数。

输入：第一行包含整数  $n$ 。

第二行包含  $n$  个整数，表示整个数列。

$1 \leq n \leq 100000$      $0 \leq \text{数列中元素的值} \leq 10^9$

输出共一行，包含  $n$  个整数，其中的第  $i$  个数表示数列中的第  $i$  个数的二进制表示中 1 的个数。

样例输入

5

1 2 3 4 5

样例输出

1 1 2 1 2





# 算法1 (lowbit)

---

$O(n \log n)$

使用lowbit操作，每次lowbit操作截取一个数字最后一个1后面的所有位，每次减去lowbit得到的数字，直到数字减到0，就得到了最终1的个数.





# [1213]二进制中1的个数

```
1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3  int n;
4  int lowbit(int x) {
5      return x & -x;
6  }
7  int main() {
8      cin >> n;
9      while (n -- ) {
10         int x, ans = 0;
11         scanf("%d",&x);
12         while (x) x -= lowbit(x), ans ++ ;
13         // x 每次减去二进制中最后一个 1
14         // 故循环结束后减去的次数就为 x 的二进制中 1 的个数
15         cout << ans << ' ';
16     }
17     cout << endl;
18     return 0;
19 }
```



# 算法2 枚举

---



$O(n \log n)$

对于每个数字 $a$ ， $a \& 1$ 得到了该数字的最后一位，之后将 $a$ 右移一位，直到位0，就得到了1的个数





# 算法2 枚举

```
1  #include<iostream>
2  using namespace std;
3  int n;
4  int a,k;
5  int main(){
6      scanf("%d",&n);
7      for(int i=0;i<n;i++){
8          scanf("%d",&a);
9          k=0;
10         while(a){
11             k+=a&1;
12             a=a>>1;
13         }
14         printf("%d ",k);
15     }
16     return 0;
17 }
```



# [6687] 数组中只出现一次的两个数字

---

一个整型数组里除了两个数字之外，其他的数字都出现了两次。

请写程序找出这两个只出现一次的数字。

你可以假设这两个数字一定存在。

数组长度  $1 \leq n \leq 1e5$

$1 \leq a[i] \leq 1e9$

输入样例 5

1 2 2 3 2

输出样例

1 3



# 分析1

哈希表

时间复杂度 $O(n)$ ,

空间复杂度 $O(n^2)$

```
1  #include <bits/stdc++.h>
2  using namespace std;
3
4  int main(){
5      int n,x;
6      vector<int> ans;
7      map<int, int> hash;
8      cin>>n;
9      for(int i=1;i<=n;i++){
10         cin>>x;
11         hash[x]++;
12     }
13     for (auto & it : hash)
14         if (it.second == 1)
15             ans.push_back(it.first);
16     for(int i=0;i<ans.size();i++)
17         cout<<ans[i]<<" ";
18     return 0;
19 }
```



# 分析2

异或满足交换律, 如  $x1 \hat{x}2 \hat{x}3 = x1 \hat{x}3 \hat{x}2$

1. 第一步异或, 相同的数其实都抵消了, 剩下两个不同的数。这两个数异或结果肯定有某一位为1, 不然都是0的话就是相同数。

2. 假设  $x, y$  出现1次, 其它出现两次。所有元素异或后的结果为  $s = x \hat{y} \hat{0}$ , 因为  $x, y$  不相等, 则  $x, y$  异或后的结果必然不等于0, 想  $x, y$  至少有一位不同。假设  $x$  的第  $k$  位为1,  $y$  的第  $k$  为是0. 按此位将所有数分成两组, 分开后各自异或, 相同的两个数异或肯定为0 (而且分开的时候, 两个数必为一组)。剩下的每组里就是要找的数。





# [6687] 位操作练习

给出两个不大于 65535 的非负整数，判断其中一个的 16 位二进制表示形式，是否能由另一个的 16 位二进制表示形式经过循环左移若干位而得到。

循环左移和普通左移的区别在于：最左边的那一位经过循环左移一位后就会被移到最右边去。

比如：

1011 0000 0000 0001 经过循环左移一位后，变成

0110 0000 0000 0011，

若是循环左移2位，则变成

1100 0000 0000 0110。

输入包含多组测试数据。 每组数据包含两个整数，占一行。  
每组数据输出一个结果，如果两个数之间能够进行移位转化则输出 YES，否则输出 NO。

# [6687] 位操作练习

---

2 4	YES
9 18	YES
45057 49158	YES
7 12	NO



# 分析

---

最高位是1的情况：

x:1011 最高位是1          -----> 0111

x:0011 减去最高位

x:0110 乘以2

x:0111 //加上循环移过来的1



```

4  int main(){
5      int n,m,f;
6      while(cin>>n>>m){
7          for(int i=0;i<16;i++){
8              f=true;
9              if(1 & n>>15){//确定最高位是否是1
10                 n-=32768;//减去最高位的值
11                 n*=2;//左移一位
12                 n++;//加上循环移过来的1
13             }
14             else{
15                 n=n*2;
16             }
17             if(n==m){
18                 f=false;
19                 cout<<"YES\n";
20                 break;
21             }
22         }
23         if(f)
24             cout<<"NO\n";
25     }
26 }

```

# 方法2

---

(1) 分析可知，若两个数能够通过移位转换，则二者都能转换成对方。因此，可以将问题简化成只考虑一方。

(2) 若 A 能够通过移位转换成 B，则说明将 A 前面某个连续部分拼接接到 A 后面就转化成了 B。

(3) 因此，可以将 A 扩充成两倍长度，此时若二者能够移位转换，则 A 中必然包含有等于 B 的子串。

```

4  int main()
5  {
6      int a, b;
7      while(cin >> a >> b)
8      {
9          string x, y;
10         for(int i = 15; i >=0; i --)
11         {
12             x = x + to_string(a >> i & 1); //x表示a的二进制表示
13             y = y + to_string(b >> i & 1); //y表示b的二进制表示
14         }
15         y += y; // 扩充成两倍长度
16         // 若两个数能够通过移位转换, 则 A 中必然包含有等于 B 的子串
17         if(y.find(x) != -1) puts("YES");
18         else puts("NO");
19     }
20     return 0;
21 }

```



# 01背包问题

```
4  int w[105],v[105],n,W;
5  int main(){
6
7      scanf("%d%d", &W, &n);
8      for (int i = 0; i < n; i++)
9          scanf("%d%d", &w[i], &v[i]);
10     int ans = 0;
11     for (int i = 0; i < (1 << n); i++)
12     { //i表示当前状态, 枚举状态
13         int sumv = 0, sumw = 0;
14         for (int j = 0; j < n; j++)
15         { //取出i的的所有1, 如果当前位是1, 表示取了这件物品
16             if (i&(1 << j)) sumv += v[j], sumw += w[j];
17         }
18         //如果当前状态的物品选择总量合法, 比较是否是最大
19         if (sumw <= W) ans = max(ans, sumv);
20     }
21     printf("%d\n", ans);
22     return 0;
23 }
```

# [6432] 二进制

给定一个长度为 32 位的二进制数  $n$ ，请你计算并输出  $n+1$  和  $n+3$  的二进制表示结果。

注意，结果不能忽略前导 0（不够 32 位的用前导 0 补足 32 位，超过 32 位的不用补前导 0）。

1	000000000000000000000000000000000001
000000000000000000000000000000000000	000000000000000000000000000000000011
2	100000000000000000000000000000000000
111111111111111111111111111111111111	100000000000000000000000000000000010
111111111111111111111111111111111110	111111111111111111111111111111111111
	100000000000000000000000000000000001



纯模拟即可，  
可以用字符串或  
数组处理。随后  
在指定的位置  
上加1。从后面往  
前面进位。

```
4 int n;  
5 string s;  
6 char a='0';  
7 void jinwei(){  
8     s[s.size()-1]++; // 最低位+1  
9     for(int i=s.size()-1;i>0;i--){  
10        // 从低位向高位一位一位处理  
11        if(s[i]=='2'){ // 是2就要进位  
12            s[i-1]++; // 进位  
13            s[i]='0'; // 进位后自己清零  
14        }  
15        if(s[0]=='2'){ // 最高位需要进位  
16            s[0]='0';  
17            a++;  
18        }  
19    }  
20 }
```

```
22 □ int main(){
23     cin>>n;
24 □ for(int i=1;i<=n;i++){
25         cin>>s;
26         jinwei();//+1
27         if(a=='1')//最高位是1, 超过 32 位
28             cout<<a;
29         cout<<s<<endl;
30         jinwei();
31         jinwei();
32         if(a=='1')
33             cout<<a;
34         cout<<s<<endl;
35         a='0';
36
37     }
38 }
```

---

状态	题号	题目编号	题目	分类	正确	提交
	6429	A	天官课堂		13	44
	3081	B	[2004_p4]FBI树-数据结构	二叉树普及	7	7
Y	1213	C	二进制中1的个数	位运算	14	32
Y	6431	D	位操作练习	位运算	16	20
Y	2819	E	01背包问题	01背包	13	17
	6430	F	64位整数乘法	位运算 acwing	3	5
Y	6432	G	二进制	位运算	14	29
Y	1138	H	进制转换	进制模拟	4	15



# [7391]格雷码

二进制转码：从最右边一位起，依次将每位与左边一位异或，作为该位格雷码，最左边一位不变。

解码：从左边第二位的值异或，作为该位二进制码，最左边一位不变。

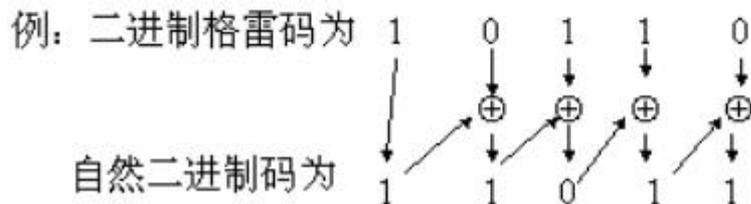
某二进制格雷码为  $G_{n-1}G_{n-2}\cdots G_2G_1G_0$

其对应的自然二进制码为  $B_{n-1}B_{n-2}\cdots B_2B_1B_0$

其中：最高位保留——  $B_{n-1} = G_{n-1}$

其他各位——  $B_{i-1} = G_{i-1} \oplus B_i \quad i=1, 2, \dots, n-1$

异或运算：  
相同为0  
相异为1





# [6689] 等式

---







# 今天的课程结束啦.....

---



下课了...  
同学们**再见!**