

**【1】** 下列算法完成对一个 $n$ 位二进制数加1的操作。假如无溢出，该算法在最坏情况下的时间复杂度为 $O(n)$ ，试问平均情况下的时间复杂度是什么？请用数学推导或实验验证的方式证明你的结论。

```
def Inc(A):  
    i = len(A) - 1  
    while A[i] == 1:  
        A[i] = 0; i -= 1  
    A[i] = 1
```

**【2】** 现有互不相同的 $n$ 个整数，试编写算法，输出从这 $n$ 个数中取出 $k$ 个数的所有组合( $0 < k \leq n$ )。例如：若 $n$ 个数是 1, 2, 3, 4, 5,  $k = 3$ , 则输出结果为：543, 542, 541, 532, 531, 521, 432, 431, 421, 321

**【3】** 请编写算法，生成任意一个集合的幂集（不计空集）。集合元素用1, 2, 3, ...表示。例如：若集合  $S = \{1, 2, 3\}$ , 则其不计空集的幂集为：  
 $\{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}$

**【4】** 在由整型数组组成的序列  $A = \{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}\}$  中，称  $a_i - a_j$  ( $0 \leq i < j < n$ ) 为数对  $a_i$  和  $a_j$  之差。考虑下面的算法，它求的是序列中数对之差的最大值。

```
def MaxDiff( A ) : #平方时间复杂度
    n = len(A)
    dmax = 0
    for i in range(n) :
        for j in range(n):
            if i < j and A[i] - A[j] > dmax :
                dmax = A[i] - A[j]
    return dmax
```

请对该算法进行改进（或重写），使得其能够达到线性的时间复杂度

**【5】** 一个（元素可重复）序列中两个元素的最短距离是两个元素所有可能的距离中的最小值。例如：  
若序列为：{1,4,3,2,6,5,6,7,4,3,2,3,1,5,9,8,6,4,2,5}  
则2和7的最小距离为3；  
5和1的最小距离为1。

考虑下面的算法，它求的是序列中两个指定元素的最小距离。



```
def MinD(A, x, y) : # 平方时间复杂度
    n = len(A)
    Min, d1, d2 = 1000, -1, -1
    for i in range(n) :
        for j in range(i, n) :
            if A[i] == x and A[j] == y or A[i] == y and A[j] == x :
                if abs(i-j) < Min :
                    Min, d1, d2 = abs(i - j), i, j
    return Min, d1, d2
```

请对该算法进行改进（或重写），使得其能够达到线性的时间复杂度

**【6】** 输入为  $n$  个整数组成的序列  $A$ ，求  $A$  中其和为最大的子序列的和。例如：

若  $A$  为：{  $-2, \underline{11, -4, 13}, -5, -2$  }

则最大子序列和为20。

若  $A$  为：{  $-6, 2, 4, -7, \underline{5, 3, 2, -1, 6, -9, 10}, -2$  }

则最大子序列和为16。

考虑下面的算法，它求的是序列  $A$  中其和为最大的子序列的和。

```
def MaxSubsequenceSum(A) : #立方时间复杂度
    n = len(A)
    maxSum = 0
    for i in range(n) :
        for j in range(n) :
            thisSum = 0
            for k in range(i, j) :
                thisSum += A[k]
            if thisSum > maxSum :
                maxSum = thisSum
    return maxSum
```

请对该算法进行改进（或重写），使得其能够达到线性的时间复杂度