

## 算法分析题

### 2-2 7 个二分搜索算法

下面的 7 个算法与本章中的二分搜索算法 `BinarySearch` 略有不同。请判断这 7 个算法的正确性。如果算法不正确，请说明产生错误的原因。如果算法正确，请给出算法的正确性证明。

```
➤ template<class Type>
int BinarySearch1(Type a[ ], const Type& x, int n)
{
    int left=0; int right=n-1;
    while (left <= right){
        int middle = (left+right)/2;
        if (x == a[middle]) return middle;
        if (x > a[middle]) left = middle;
        else right = middle;
    }
    return -1;
}
```

```
➤ template<class Type>
int BinarySearch2(Type a[ ], const Type& x, int n)
{
    int left=0; int right=n-1;
    while (left < right-1){
        int middle = (left+right)/2;
        if (x < a[middle]) right = middle;
        else left = middle;
    }
    if (x == a[left]) return left;
    return -1;
}
```

```
➤ template<class Type>
int BinarySearch3(Type a[ ], const Type& x, int n)
{
    int left=0; int right=n-1;
```

```

while (left + 1 != right){
    int middle = (left+right)/2;
    if (x >= a[middle]) left = middle;
    else right = middle;
}
if (x == a[left]) return left;
return -1;
}

```

```

➤ template<class Type>
int BinarySearch4(Type a[ ], const Type& x, int n)
{
    if(n>0 && x>=a[0]){
        int left=0; int right=n-1;
        while (left < right){
            int middle = (left+right)/2;
            if (x < a[middle]) right = middle-1;
            else left = middle;
        }
        if (x == a[left]) return left;
    }
    return -1;
}

```

```

➤ template<class Type>
int BinarySearch5(Type a[ ], const Type& x, int n)
{
    if(n>0 && x>=a[0]){
        int left=0; int right=n-1;
        while (left < right){
            int middle = (left+right+1)/2;
            if (x < a[middle]) right = middle-1;
            else left = middle;
        }
        if (x == a[left]) return left;
    }
}

```

```
return -1;
```

```
}
```

➤ `template<class Type>`

```
int BinarySearch6(Type a[ ], const Type& x, int n)
```

```
{
```

```
if(n>0 && x>=a[0]){
```

```
int left=0; int right=n-1;
```

```
while (left < right){
```

```
    int middle = (left+right+1)/2;
```

```
    if (x < a[middle]) right = middle-1;
```

```
    else left = middle+1;
```

```
}
```

```
if (x == a[left]) return left;
```

```
}
```

```
return -1;
```

```
}
```

➤ `template<class Type>`

```
int BinarySearch7(Type a[ ], const Type& x, int n)
```

```
{
```

```
if(n>0 && x>=a[0]){
```

```
int left=0; int right=n-1;
```

```
while (left < right){
```

```
    int middle = (left+right+1)/2;
```

```
    if (x < a[middle]) right = middle;
```

```
    else left = middle;
```

```
}
```

```
if (x == a[left]) return left;
```

```
}
```

```
return -1;
```

```
}
```

## 2-7 多项式乘积

设  $P(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_dx^d$  是一个  $d$  次多项式。假设已有一个算法能在  $O(i)$  时间内计算一个  $i$  次多项式与一个一次多项式的乘积，以及一个算法能在  $O(i \log i)$  时间内计算两个  $i$  次多项式的乘积。对于任意给定的  $d$  个整数  $n_1, n_2, \cdots, n_d$ ，用分治法设计一个有效算法，计算出满足  $P(n_1) = P(n_2) = \cdots = P(n_d) = 0$  且最高次项系数为 1 的  $d$  次多项式  $P(x)$ ，并分析算法的效率。

## 2-34 构造 Gray 码的分治算法

Gray 码是一个长度为  $2^n$  的序列。序列中无相同元素，每个元素都是长度为  $n$  位的  $(0,1)$  串，相邻元素恰好只有一位不同。用分治策略设计一个算法对任意的  $n$  构造相应的 Gray 码。

# 算法实现题

## 2-14 整数因子分解问题

### ➤ 问题描述：

大于 1 的正整数  $n$  可以分解为： $n = x_1 * x_2 * \cdots * x_m$ 。

例如，当  $n=12$  时，共有 8 种不同的分解式：

12=12;

12=6\*2;

12=4\*3;

12=3\*4;

12=3\*2\*2;

12=2\*6;

12=2\*3\*2;

12=2\*2\*3。

### ➤ 编程任务：

对于给定的正整数  $n$ ，计算  $n$  共有多少种不同的分解式。

### ➤ 数据输入：

由文件 input.txt 给出输入数据。第一行有 1 个正整数  $n$  ( $1 \leq n \leq 2000000000$ )。

### ➤ 结果输出：

将计算出的不同分解式数输出到文件 output.txt。

输入文件示例

input.txt

12

输出文件示例

output.txt

8