

## 内容

- 算法
- 实现
- 练习题

尽管欧几里得算法可以为我们求出两个数  $a$  和  $b$  的最大公约数，有时我们需要知道如何用  $a$  和  $b$  表示出它们的最大公约数，也就是说，找到  $x$  和  $y$  使得：

$$a \cdot x + b \cdot y = \gcd(a, b)$$

## 算法

对原算法的修改非常简单，我们只需要跟踪算法的两个参数  $(a, b)$  在变化到  $(b \bmod a, a)$  的过程中  $x, y$  是如何变化的即可。假设对于  $(b \bmod a, a)$  我们找到了  $(x_1, y_1)$  使得：

$$(b \bmod a) \cdot x_1 + a \cdot y_1 = g$$

那么我们先对于  $(a, b)$  找到  $(x, y)$  使得：

$$a \cdot x + b \cdot y = g$$

我们把  $b \bmod a$  表示为：

$$b \bmod a = b - \lfloor \frac{b}{a} \rfloor \cdot a$$

代入第一个式子得到：

$$g = (b \bmod a) \cdot x_1 + a \cdot y_1 = (b - \lfloor \frac{b}{a} \rfloor \cdot a) \cdot x_1 + a \cdot y_1$$

整理一下得到：

$$g = b \cdot x_1 + a \cdot (y_1 - \lfloor \frac{b}{a} \rfloor \cdot x_1)$$

因此我们得到  $x, y$  的值：

$$\begin{cases} x = y_1 - \lfloor \frac{b}{a} \rfloor \cdot x_1 \\ y = x_1 \end{cases}$$



## 实现

```
int gcd(int a, int b, int & x, int & y) {  
    if (a == 0) {  
        x = 0;  
        y = 1;  
        return b;  
    }  
    int x1, y1;  
    int d = gcd(b % a, a, x1, y1);  
    x = y1 - (b / a) * x1;  
    y = x1;  
    return d;  
}
```

上面的代码返回  $a, b$  的最大公约数和得到最大公约数的参数  $x, y$ （作为引用传给函数）

该代码在负数情况下也正确

## 练习题

-  [10104 - Euclid Problem](#)
- [GYM - \(J\) Once Upon A Time](#)
-  [UVA - 12775 - Gift Dilemma](#)