扩展欧几里得算法

扩展欧几里得算法(英语:Extended Euclidean algorithm)是欧几里得算法(又叫辗转相除法)的扩展。已知整数a、b,扩展欧几里得算法可以在求得a、b的最大公约数的同时,能找到整数x、y(其中一个很可能是负数),使它们满足<u>贝祖等式</u>

$$ax + by = \gcd(a, b).$$

如果a是负数,可以把问题转化成

$$|a|(-x)+by=\gcd(|a|,b)$$
($|a|$ 为a的绝对值),然后令 $x'=(-x)$ 。

通常谈到最大公约数时,我们都会提到一个非常基本的事实:给予二个整数 \mathbf{a} 、 \mathbf{b} ,必存在整数 \mathbf{x} 、 \mathbf{y} 使得 $\mathbf{a}\mathbf{x}$ + $\mathbf{b}\mathbf{y}$ = $\mathbf{gcd}(\mathbf{a},\mathbf{b})^{[1]}$ 。

有两个数a,b,对它们进行辗转相除法,可得它们的最大公约数——这是众所周知的。然后,收集辗转相除法中产生的式子,倒回去,可以得到ax+by=gcd(a,b)的整数解。

扩展欧几里得算法可以用来计算模反元素(也叫模逆元),而模反元素在RSA加密算法中有举足轻重的地位。

目录

例子

实现

参考资料

参考文献

外部链接

例子

用类似 $\frac{1}{1}$ 报转相除法,求二元 $\frac{1}{1}$ 次不定方程 $\frac{1}{1}$ 47x + 30y = 1的整数解。

- $47 = 30 \times 1 + 17$
- $30 = 17 \times 1 + 13$
- $17 = 13 \times 1 + 4$
- $13 = 4 \times 3 + 1$

然后把它们改写成"余数等于"的形式

- $17 = 47 \times 1 + 30 \times (-1) //$ 式1
- $4 = 17 \times 1 + 13 \times (-1) //$ 式3
- $1 = 13 \times 1 + 4 \times (-3)$

然后把它们"倒回去"

- $1 = 13 \times 1 + 4 \times (-3)$
- 1 = 13 × 1 + [17 × 1 + 13 × (-1)] * (-3) //应用式3
- $1 = 17 \times (-3) + 13 \times 4$
- $1 = 17 \times (-3) + [30 \times 1 + 17 \times (-1)] \times 4 / /$ 应用式2
- $1 = 30 \times 4 + 17 \times (-7)$
- 1 = 30 × 4 + [47 × 1 + 30 × (-1)] × (-7) //应用式1
- $1 = 47 \times (-7) + 30 \times 11$

得解 x = -7, y = 11。

这个过程可以用矩阵表示(其中q表示商, r表示余数)

$$egin{pmatrix} a \ b \end{pmatrix} = \prod_{i=0}^N egin{pmatrix} q_i & 1 \ 1 & 0 \end{pmatrix} egin{pmatrix} r_{N-1} \ 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 47 \\ 30 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 47 & 11 \\ 30 & 7 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -7 & 11 \\ 30 & -47 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 47 \\ 30 \end{pmatrix}$$

或者用初等变换

$$\begin{pmatrix} 47 & 30 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 17 & 30 \\ 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 17 & 13 \\ 1 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 4 & 13 \\ 2 & -1 \\ -3 & 2 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 4 & 1 \\ 2 & -7 \\ -3 & 11 \end{pmatrix} \Rightarrow 1 = 47(-7) + 30(11)^{\left[2\right]}$$

实现

```
def ext_euclid(a, b):
    if b == 0:
        return 1, 0, a
    else:
        x, y, q = ext_euclid(b, a % b) # q = gcd(a, b) = gcd(b, a%b)
        x, y = y, (x - (a // b) * y)
        return x, y, q
```

扩展欧几里得算法<u>C语言</u>实现:

```
int gcdEx(int a, int b, int *x, int *y)
{
    if(b==0)
    {
        *x = 1,*y = 0;
        return a;
    }
    else
    {
        int r = gcdEx(b, a%b, x, y); /* r = GCD(a, b) = GCD(b, a%b) */
        int t = *x;
        *x = *y;
        *x = *y;
        *y = t - a/b * *y;
        return r;
    }
}
```

参考资料

- 1. 沈渊源. 数论轻松游 (PDF). [2017-09-25] (中文(台湾)).
- 2. 张慧玲. 介绍多项式带余除法的矩阵形式及其应用. 太原大学教育学院学报. 2014, (1): 第103-105页.

取自"https://zh.wikipedia.org/w/index.php?title=扩展欧几里得算法&oldid=49575826"