Euclidean Algorithm and Bezout's Equation



刘铎

liuduo@bjtu.edu.cn

- □ 当不知道整数 a 和 b 的因子分解时, 也可以计算 a 和 b 的最大公因子
- □欧几里得(Euclid)在《几何原本》中提出了计算最大公因子的算法, 这被公认是最早的算法,也是人类 历史上最美丽的算法之一。

- □在表述该算法之前,先给出下述定理, 奠定算法的理论基础:
- □定理

设 a=qb+r, 其中 a,b,q,r 都是整数,则 GCD(a,b) = GCD(b,r)

□证明

- 若 d/a 且 d/b, 则有 d/b 且 d/r = (a-qb)
- 若 d / b 且 d / r, 则有 d / (qb+r), 即 d / a
- ■于是, a 与 b 的公因子集合和 b 与 r 的公因子集合相同。继而,最大公因子相同

- □ 欧几里得算法(辗转相除法) GCD(a,b)
- □ 输入: 整数 a, b, 满足 $a \ge b \ge 0$, 且 a, b 不全为0
- □ 输出: GCD(a, b)
- Step1 If b = 0 then return a
- Step2 Else return $GCD(b, a \mod b)$

其中, 若 $a=q\cdot b+r$ 且 $0 \le r < b$

则定义 $a \mod b = r$

□例

■ 计算 GCD(210, 715)

GCD(715, 210)=5

```
210 715 715=3×210+85
   210=2\times85+40
                          210
                                 85
                                85
                                           85=2\times40+5
                          40
     40=8\times 5+0
                          40 5
                                  5
                           0
5 = 85-2 \times 40
                            = 85-2 \times (210-2 \times 85)
                            = 5 \times (715-3 \times 210)-2 \times 210
  = 5 \times 85 - 2 \times 210
  = 5 \times 715 - 17 \times 210
```

- □ 对于不全为0的整数 a, b 和 d, 方程 sa+tb=d 存在整数解 s 和 t 当且仅当 GCD(a, b)|d 。
- □ 方程 *sa+tb=d* 称作**裴蜀**(Bezout)等式或贝祖等式。
- □证明.
 - (充分性)通过回代法,可知 sa+tb=GCD(a, b)存在整数解,设其为 s_0 、 t_0
 - 若 $d=k\cdot GCD(a, b)$, 则 $k\cdot s_0$, $k\cdot t_0$ 是方程的一个解。
 - (必要性)若方程 sa+tb=d 存在整数解 s 和 t 则 GCD(a, b) | (sa+tb)=d

□例

- 15s+21t = 3 $□ 15 \cdot (-4) + 21 \cdot 3 = 3$
- 22*s*+34*t* = 9 □ 无整数解
- 21s + 28t = 14 $21 \cdot (-2) + 28 \cdot 2 = 14$

□练习

- 使用欧几里得算法计算 GCD(2009, 1394)
- 计算 s, t 使得 2009s+1394t = GCD(2009, 1394) 成立
- 计算LCM(2009, 1394)

End

