# BÀI TẬP TUẦN 1

**MSSV:** 22127233

**Bài 1:** Hãy chứng minh rằng mọi hợp số n đều có ước nguyên tố nhỏ hơn  $\sqrt{n}$ .

## Chứng minh:

Vì n là hợp số nên n có thừa số a (1 < a < n) hay

$$n = ab (b > 1) \quad (1)$$

Giả sử:  $a > \sqrt{n}$  và  $b > \sqrt{n}$  thì  $ab > \sqrt{n} * \sqrt{n} = n \pmod{\frac{n}{n}}$  (mâu thuẫn với (1))

Do đó:  $a < \sqrt{n}$  hoặc  $b < \sqrt{n}$ 

Vì cả a và b đều là ước của n. Nên n có ước nguyên dương không vượt quá  $\sqrt{n}$ 

Theo định lý cơ bản của số học thì ước của này là số nguyên tố hoặc là tích của các số nguyên tố.

Vậy trong cả 2 trường hợp n đều có ước nguyên tố nhỏ hơn  $\sqrt{n}$ .

Bài 2: Áp dụng thuật toán Euclide, hãy tìm ước chung lớn nhất của các cặp số sau:

- a) a = 252, b = 198
- b) a = 16261, b = 85652
- c) a = 139024789, b = 93278890.
- a) a = 252, b = 198

$$252 = 198 * 1 + 54$$

$$198 = 54 * 3 + 36$$

$$54 = 36 * 1 + 16$$

$$36 = 18 * 2 + 0$$

Như vậy (252,198) = 18

b) 
$$a = 16261, b = 85652$$

$$16261 = 85652 * 0 + 16261$$

$$85652 = 16261 * 5 + 4347$$

$$16261 = 4347 * 3 + 3220$$

$$4347 = 3220 * 1 + 1127$$

$$3220 = 1127 * 2 + 966$$

$$966 = 161 * 6 + 0$$

Như vậy (16261, 85652) = 161

c) 
$$a = 139024789, b = 93278890.$$
  $139024789 =$ 

$$139024789 = 93278890 * 1 + 45745899$$
 $93278890 = 45745899 * 2 + 1787092$ 
 $45745899 = 1787092 * 25 + 1068599$ 
 $1787092 = 1068599 * 1 + 718493$ 
 $1068599 = 718493 * 1 + 350106$ 
 $718493 = 350106 * 2 + 18281$ 
 $350106 = 18281 * 19 + 2767$ 
 $18281 = 2767 * 6 + 1679$ 
 $2767 = 1679 * 1 + 1088$ 
 $1679 = 1088 * 1 + 591$ 
 $1088 = 591 * 1 + 497$ 
 $591 = 497 * 1 + 94$ 
 $497 = 94 * 5 + 27$ 
 $94 = 27 * 3 + 13$ 
 $27 = 13 * 2 + 1$ 
 $13 = 1 * 13 + 0$ 

Như vậy (139024789, 93278890) = 1

**Bài 3:** Áp dụng thuật toán Eudlide mở rộng, với các cặp (a, b) ở bài tập 2, hãy tìm một cặp số (x, y) thỏa

$$ax + by = d$$

Trong đó d là ước chung nhỏ nhất của a và b

a) 
$$a = 252, b = 198$$

$$(x_0, y_0, d_0) = (1, 0, 252)$$

$$(x_1, y_1, d_1) = (0, 1, 198)$$

$$(x_2, y_2, d_2) = (1, -1, 54)$$

$$(x_3, y_3, d_3) = (-1, 4, 36)$$

$$(x_4, y_4, d_4) = (4, -5, 18)$$

Vậy cặp 
$$(x, y)$$
 thỏa  $252x + 198y = 18$  là  $(x, y) = (4, -5)$ 

b) 
$$a = 16261, b = 85652$$

$$(x_0, y_0, d_0) = (1, 0, 16261)$$

$$(x_1, y_1, d_1) = (0, 1, 85652)$$

$$(x_2, y_2, d_2) = (1, -1, 16261)$$

$$(x_3, y_3, d_3) = (-1, 3, 4347)$$

$$(x_4, y_4, d_4) = (3, -4, 3220)$$

$$(x_5, y_5, d_5) = (-4, 15, 1127)$$

$$(x_6, y_6, d_6) = (15, -79, 966)$$

$$(x_7, y_7, d_7) = (-79, 15, 161)$$

Vậy cặp (x, y) thỏa 16261x + 85652y = 161 là (x, y) = (-79, 15)

## c) a = 139024789, b = 93278890.

$$(x_{-}0, y_{-}0, d_{0}) = (1, 0, 139024789)$$

$$(x_{1}, y_{1}, d_{1}) = (0, 1, 93278890)$$

$$(x_{2}, y_{2}, d_{2}) = (1, -2, 45745899)$$

$$(x_{-}3, y_{-}3, d_{3}) = (-2, 7, 1787092)$$

$$(x_{4}, y_{4}, d_{4}) = (7, -37, 1068599)$$

$$(x_{5}, y_{5}, d_{5}) = (-37, 44, 718493)$$

$$(x_{6}, y_{6}, d_{6}) = (44, -81, 350106)$$

$$(x_{7}, y_{7}, d_{7}) = (-81, 125, 18281)$$

$$(x_{8}, y_{8}, d_{8}) = (125, -206, 2767)$$

$$(x_{9}, y_{9}, d_{9}) = (-206, 1361, 1679)$$

$$(x_{10}, y_{10}, d_{10}) = (1361, -26065, 1088)$$

$$(x_{11}, y_{11}, d_{11}) = (-26065, 53491, 591)$$

$$(x_{12}, y_{12}, d_{12}) = (53491, -79556, 497)$$

$$(x_{13}, y_{13}, d_{13}) = (-79556, 133047, 94)$$

$$(x_{14}, y_{14}, d_{14}) = (133047, -3405731, 27)$$

$$(x_{15}, y_{15}, d_{15}) = (-3405731, 6944509, 13)$$

$$(x_{16}, y_{16}, d_{16}) = (6944509, -10350240, 1)$$

Vậy cặp (x, y) thỏa 139024789x + 93278890y = 1 là <math>(x, y) = (6944509, -10350240)

**Bài 4.** Từ bài tập số 2, hãy chứng minh rằng giả sử có hai số nguyên a < b, khi đó số các phép tính bit cần thiết để thực hiện thuật toán Euclide là  $O((\log_2 a)^3)$ .

### Chứng minh:

Ta có độ phức tạp của thuật toán Euclide là  $O(\log_2(\min(a, b))) = O(\log_2 a)$ 

Với mỗi bước thực hiện phép chia lấy dư  $(b \bmod a)$  có độ phức tạp của 1 số n-bits là  $O(n^2)$  với thuật toán chia cơ bản.

Vì vậy với mỗi bước của thuật toán Euclid cần  $O(n^2) = O((\log_2 a)^2)$  do  $n = \log_2 a$ 

Do đó tổng số phép toán bit là  $O(\log_2 a)$ .  $O((\log_2 a)^2) = O((\log_2 a)^3)$ 

**Bài 5.** Hãy chứng minh rằng có thể tìm ước chung lớn nhất của hai số nguyên dương bằng thuất toán sau:

$$(a,b) = \begin{cases} a & \text{n\'eu } a = b \\ 2(a/2,b/2) & \text{n\'eu } a \text{ và } b \text{ chẵn}, \\ (a/2,b) & \text{n\'eu } a \text{ chẵn }, b \text{ l\'e}, \\ (a-b,b) & \text{n\'eu } a \text{ và } b \text{ l\'e}. \end{cases}$$

#### Chứng minh:

Trường hợp 1: nếu a = b

Ta có:

- Tập hợp các ước của a là các số nguyên dương d sao cho  $d \mid a$
- Tập hợp các ước của b cùng là các số nguyên dương d sao cho d|b

vì a = b nên tập hợp các ước của a và b giống nhau

Vậy gcd(a, b) = a hoặc gcd(a, b) = b

Trường hợp 2: nếu a và b chẵn

Vì a và b chẵn nên a, b có dạng:

$$a = 2k_1 \text{ và } b = 2k_2 (k_1, k_2 \in \mathbb{Z})$$

Dễ dàng nhận thấy 2 là ước chung của a và b nên

$$\gcd(a,b) = 2 * \gcd(k_1,k_2) = 2 * \gcd\left(\frac{a}{2},\frac{b}{2}\right)$$

Trường hợp 3: nếu a chẵn, b lẻ

Ta có:

- a là số chẵn nên có dạng: a = 2k ( $k \in \mathbb{Z}$ )
- b là số lẻ nên có dạng: b=2k+1 ( $k\in\mathbb{Z}$ )

Nhận thấy 2 không là ước của b (2  $\nmid$  b) nên có thể loại bỏ 2 khỏi a:

Do đó:

$$\gcd(a,b) = \gcd\left(\frac{a}{2},b\right)$$

Trường hợp 4: nếu a, b lẻ

Đặt 
$$c = \gcd(a, b)$$
 hay  $\begin{cases} c \mid a \\ c \mid b \end{cases}$ 

Tồn tại  $c_1, c_2 \in \mathbb{Z}$  sao cho  $a = c_1 c$  và  $b = c_2 c$ 

Từ đó suy ra:  $a-b=c_1c-c_2c=(c_1-c_2)c$  hay c|(a-b)

$$\operatorname{Do} \left\{ \begin{matrix} c | b \\ c | (a - b) \end{matrix} \iff c = \operatorname{gcd} (a - b, b) \right\}$$

Vậy gcd(a, b) = gcd(a - b, b)