

# MỘT SỐ KẾT QUẢ TRÊN $Z_p$ CỦA HỆ MÃ KHÓA CÔNG KHAI

Nguyễn Thanh Sơn  
Trường Đại học Kỹ thuật  
(Bài nhận ngày 14/05/1999)

**TÓM TẮT :** Bài báo này trình bày một số kết quả của lý thuyết số liên quan tới việc tìm phần tử sinh của nhóm  $Z_n^*$  và khảo sát tính chất các phần tử sinh này. Kết quả này ảnh hưởng trên hệ mật mã công khai ElGamal cryptosystem trong việc tìm phần tử sinh.

## I. MỘT SỐ KHÁI NIỆM VÀ KẾT QUẢ CỦA LÝ THUYẾT SỐ CÓ LIÊN QUAN

### Định nghĩa :

**Bậc của phần tử**  $a$  trong nhóm nhân  $G$  là một số nguyên nhỏ nhất  $n$  sao cho  $a^n = 1$ .

**Bậc của một nhóm** nhân  $G$  là một số nguyên lớn nhất trong các bậc của mọi phần tử của  $G$ .

Ký hiệu nhóm  $G$  sinh bởi phần tử  $a : G = \langle a \rangle$ .

### Hệ quả :

Bậc của một nhóm chính là số phần tử của nhóm, do đó bậc của phần tử  $a$  chính là số phần tử của nhóm con sinh bởi  $a$ .

### Định lý 1 : (Lagrange)

Nếu  $G$  là nhóm nhân bậc  $n$  thì mọi phần tử của  $G$  có bậc chia đúng cho  $n$ .

### Hệ luận :

$Z_n^*$  là nhóm nhân có bậc  $\varphi(n)$ , ie  $x^{\varphi(n)} = 1 \pmod n$  với mọi  $x$  của  $Z_n^*$ .

### Hệ luận : (Fermat)

Cho  $p$  nguyên tố,  $x^p = x \pmod p$  với mọi  $x$  của  $Z_p^*$ .

### Định lý 2 :

Nếu  $p$  là nguyên tố thì  $Z_p^*$  là nhóm tuần hoàn, ie có phần tử sinh.

Các phần tử có bậc  $p - 1$  là phần tử sinh.

### Định lý 3 :

Nếu  $\alpha$  là phần tử sinh và  $\gcd(i, p - 1) = 1$  thì  $\alpha^i$  cũng là phần tử sinh.

Số phần tử sinh của  $Z_p$  với  $p$  nguyên tố là  $\varphi(p - 1)$ .

### Nhận xét 1 :

Trong một nhóm nhân giao hoán, lấy hai phần tử  $x$  và  $y$  có bậc  $m$  và  $n$  tương ứng. Nếu  $m, n$  nguyên tố cùng nhau thì bậc của  $xy$  là  $mn$ .

Định lý 4 : (Euler's Criterion)

$x$  là số chính phương iff  $x^{(p-1)/2} = 1 \pmod p$ , với  $p$  nguyên tố.

## II. MỘT SỐ KẾT QUẢ TÁC GIẢ ĐẠT ĐƯỢC

Các Mệnh đề được khảo sát trong  $Z_p^*$  với  $p$  nguyên tố.

Mệnh đề 1.

$(p-1)^2 = 1$  nên  $p-1$  không là phần tử sinh với  $p > 3$ .

Do đó  $(p-1)$  có bậc 2.

Chứng minh :

$$(p-1)^2 = p^2 - 2p + 1 = 1.$$

Mệnh đề 2.

Phần tử  $p-1$  có nghịch đảo là chính nó.

Chứng minh :

Do Mệnh đề 1.

Mệnh đề 3.

$\alpha$  là phần tử sinh iff  $\alpha^{(p-1)/2} = p-1$  và  $(\alpha^i \neq 1, \forall i \leq (p-1)/2)$ .

Chứng minh :

( $\rightarrow$ ) Vì  $\alpha$  là phần tử sinh nên  $\alpha^{(p-1)} = 1$ .

Căn bậc 2 của  $\alpha^{(p-1)}$  là 1 và  $(p-1)$ .

Nếu  $\alpha^{(p-1)/2} = 1$  thì  $\alpha$  không phải là phần tử sinh.

Vậy  $\alpha^{(p-1)/2} = (p-1)$ .

( $\leftarrow$ ) Vì  $(p-1)$  bậc 2 nên  $\alpha^{(p-1)} = 1$ .

Do đó bậc của  $\alpha$  là một ước số của  $(p-1)$ .

Các giá trị  $(p-1)/2 < i < (p-1)$  không thể là ước số của  $(p-1)$ .

Vậy  $\alpha$  là phần tử sinh.

Mệnh đề 4.

Phần tử không sinh  $\beta$  có bậc  $\leq (p-1)/2$ .

Chứng minh :

Giả sử có phần tử không sinh  $\beta$  có bậc  $m$  với  $m > (p-1)/2$ .

Do định lý Lagrange  $(p-1) = mk$  hay  $(p-1)/k = m$ .

$(p-1)/k > (p-1)/2$  mâu thuẫn.

Nhận xét 2 :

Để kiểm tra một phần tử  $\beta$  là không sinh ta tính  $\beta^k$  với  $k$  là ước số của  $(p-1)$  và kiểm tra  $\beta^k = 1$  hay không.



Được chứng minh từ định lý Lagrange và Mệnh đề 3.

Mệnh đề 5.

Nghịch đảo của phần tử sinh cũng là phần tử sinh.

Chứng minh :

Lấy  $\alpha$  là một phần tử sinh và  $\beta$  là nghịch đảo của  $\alpha$ , ie  $\alpha.\beta = 1 \pmod p$ .

Vì  $\alpha$  là phần tử sinh nên có số nguyên  $k < p - 1$  sao cho  $\alpha^k = \beta$ .

Giả sử  $\beta$  không là phần tử sinh thì có một số nguyên  $n < p-1$  sao cho  $\beta^n = 1$ . Vì  $\alpha$  là phần tử sinh nên  $\alpha^n \neq 1$ .

$$\text{Tính } (\alpha.\beta)^n = \alpha^n.\beta^n = \alpha^n.1 = \alpha^n = 1.$$

Mâu thuẫn với  $\alpha^n \neq 1$ .

Mệnh đề 6.

Phần tử  $x$  và nghịch đảo của nó có cùng bậc.

Chứng minh :

Gọi bậc  $x$  là  $n$  và bậc của  $x^{-1}$  là  $m$ .

Nếu  $n > m$ ,  $(x.x^{-1})^m = (x^m)(x^{-1})^m = x^m = 1$ , mâu thuẫn.

Nếu  $n < m$ ,  $(x.x^{-1})^n = (x^n)(x^{-1})^n = (x^{-1})^n = 1$ , mâu thuẫn.

Mệnh đề 7.

Nếu  $(p-1)/2$  lẻ thì số phần tử sinh bằng số phần tử có bậc  $(p-1)/2$ .

Nếu  $\alpha$  có bậc  $(p-1)/2$  thì  $\alpha^{(p-1)}$  là phần tử sinh.

Chứng minh :

Lấy  $\alpha$  là phần tử có bậc 2 và  $\beta$  có bậc  $(p-1)/2$ .

Vì  $(p-1)/2$  là số lẻ nên  $\gcd((p-1)/2, 2) = 1$ .

Bội số chung nhỏ nhất của  $(p-1)/2$  và 2 là  $(p-1)$ .

Do đó bậc của  $\alpha.\beta$  là  $(p-1)$ .

Nên  $\alpha.\beta$  là phần tử sinh.

Mệnh đề 8.

Nếu  $x$  là số chính phương thì  $x = \alpha^n$ , với  $\alpha$  là phần tử sinh và  $n$  là số chẵn. Do đó nếu số mũ  $n$  lẻ thì  $x$  không chính phương. Phần tử sinh không là số chính phương.

Số phần tử chính phương = số phần tử không chính phương =  $(p-1)/2$ .

Chứng minh :

Vì  $(p-1)$  chẵn và nếu  $\gcd(p-1, i) = 1$  nên  $i$  phải là số lẻ với mọi  $i$ .

Lấy  $\alpha, \beta$  là hai phần tử sinh, ta có  $\beta = \alpha^k$  thì  $k$  là số lẻ.

Nếu phần tử  $x = \alpha^n$ , với  $n$  lẻ thì với mọi phần tử sinh  $\beta$  khác  $x = \beta^m$  thì  $m$  là số lẻ.

Do đó số  $x$  có dạng  $\alpha^n$ , với  $n$  lẻ thì  $x$  không là số chính phương.

Vậy số phần tử không chính phương là  $(p-1)/2$ . Do đó số phần tử chính phương là  $(p-1)/2$ .

**Mệnh đề 9.**

Gọi  $\alpha_1 < \dots < \alpha_k$  là tất cả phần tử sinh của  $Z_p^*$  được sắp theo thứ tự tăng dần.

1. Nếu  $(p-1)/2$  là số chẵn thì

a.  $\alpha_1 \cdot (p-1) = \alpha_k,$

$\alpha_2 \cdot (p-1) = \alpha_{k-1},$

...

$\alpha_{k-1} \cdot (p-1) = \alpha_2,$

$\alpha_k \cdot (p-1) = \alpha_1.$

b.  $\alpha_1 + \alpha_k = \alpha_2 + \alpha_{k-1} = \alpha_3 + \alpha_{k-2} = \dots = \alpha_{k/2} + \alpha_{k/2+1} = p.$

c.  $(p-1) \cdot \langle \alpha_i \rangle = \langle (p-1) \cdot \alpha_i \rangle.$

d. Số phần tử sinh là số chẵn.

2. Nếu  $(p-1)/2$  là số lẻ thì

a.  $\alpha_i \cdot (p-1)$  là phần tử có bậc  $(p-1)/2$ .

b. Số phần tử sinh bằng số phần tử có bậc  $(p-1)/2$ .

c.  $(p-1) \cdot \langle \alpha_i \rangle \neq \langle (p-1) \cdot \alpha_i \rangle.$

d.  $\alpha_1 + \alpha_k \neq p.$

**Chứng minh :**

$$\begin{aligned} 1. (\alpha_i \cdot (p-1))^{(p-1)/2} &= (\alpha_i^{(p-1)/2} \cdot (p-1)^{(p-1)/2}), \\ &= (p-1) \cdot (p-1)^{(p-1)/2} \text{ (do Mệnh đề 3),} \\ &= (p-1) \cdot ((p-1)^2)^n \text{ (vì } (p-1)/2 = 2n), \\ &= (p-1) \cdot ((p-1)^2)^n \text{ (vì } (p-1) \text{ bậc 2),} \\ &= (p-1). \end{aligned}$$

Vậy  $\alpha_i \cdot (p-1)$  là phần tử sinh.

Ta có  $\alpha_i \cdot (p-1) \neq \alpha_i$  (1)

Đặt  $\alpha_n = \alpha_1 \cdot (p-1), \alpha_{n-1} = \alpha_2 \cdot (p-1), \dots$

$\alpha_i \cdot (p-1) = p\alpha_i - \alpha_i = -\alpha_i = p - \alpha_i,$  (2)

$\alpha_n = p - \alpha_1.$  (do 2) (3)

$\alpha_{n-1} = p - \alpha_2.$  (do 2) (4)

$\alpha_{n-1} < \alpha_1,$  (do 3, 4 và  $\alpha_1 < \alpha_2$ )

Do đó  $\alpha_{n-i} < \alpha_i$ , với mọi  $i$ .

$\alpha_{n-i} + \alpha_i = p.$

Vì  $p$  lẻ nên  $\alpha_{n-i}$  và  $\alpha_i$  không cùng chẵn hoặc cùng lẻ.

Do đó không có cặp  $\alpha_{n-i}$  và  $\alpha_i$  nào trùng với nhau.

$$(p-1) \cdot \langle \alpha_i \rangle = \langle (p-1) \cdot \alpha_i \rangle = Z_p^*$$

Nên số phần tử sinh là số chẵn.

$$\begin{aligned} 2. (\alpha_i \cdot (p-1))^{(p-1)/2} &= (\alpha_i^{(p-1)/2} \cdot (p-1)^{(p-1)/2}), \\ &= (p-1) \cdot (p-1)^{(p-1)/2}, \\ &= (p-1) \cdot (p-1) \cdot (p-1)^{2n} \quad (\text{vì } (p-1)/2 = 2n+1), \\ &= ((p-1)^2)^{n+1}, \\ &= (1)^{n+1} \quad (\text{vì } (p-1) \text{ bậc } 2), \\ &= 1. \end{aligned}$$

Vậy  $\alpha_i \cdot (p-1)$  không là phần tử sinh, và dễ dàng chứng minh bậc là  $(p-1)/2$ .

Trong  $Z_{11}^*$  lấy  $(p-1) \cdot \langle \alpha \rangle = 10 \langle 2 \rangle = Z_{11}^* \neq$

$$\langle (p-1) \cdot \alpha \rangle = \langle 10 \times 2 \rangle = \langle 9 \rangle = \{9, 4, 3, 5, 1\}.$$

Ta có  $2+8 \neq 11$ .

## II. THUẬT TOÁN

### A. Tìm phần tử sinh đầu tiên với trường hợp $(p-1)/2$ là số chẵn

1. Vì các phần tử sinh đối xứng qua điểm  $(p-1)/2$  nên thuật toán có thể thực hiện song song 2 quá trình :

- Quá trình 1 kiểm tra  $x$  có phải là phần tử sinh với  $x$  từ 1 tới  $(p-1)/4$ .
- Quá trình 2 kiểm tra  $x$  có phải là phần tử sinh với  $x$  từ  $(p-1)/2$  giảm tới  $(p-1)/4$ .

Khi một trong hai quá trình tìm thấy kết quả thì dừng quá trình còn lại.

Nếu thuật toán thực hiện tuần tự thì kiểm tra  $x$  từ 1 tới  $(p-1)/4$ .

2. Kiểm tra  $x$  có phải là phần tử sinh.

Do Mệnh đề 3 chỉ cần lấy lũy thừa  $(p-1)/2$  của  $x$ .

Khi tiến hành lũy thừa nếu kết quả bằng 1 trước khi giá trị lũy thừa đạt số mũ  $(p-1)/2$  thì dừng và kết luận  $x$  không phải là phần tử sinh do Mệnh đề 4.

$i := 1;$

repeat

$x := x^2 \text{ mod } p;$

$i := i+1;$

until  $(i = (p-1)/4)$  or  $(x = 1)$ .

if  $x \neq 1$  then  $x := x \cdot y \text{ mod } p$ .

c. Nếu  $x = p-1$  thì  $x$  là phần tử sinh, ngược lại là không. Giữ lại nội dung của  $i$  để biết bậc của  $x$ .



Ưu điểm của thuật toán :

- số phép tính lũy thừa chỉ là  $\approx p/4$  lần.
- giá trị luôn nhỏ hơn  $p$  (do lấy mod mỗi bước).

**B. Tìm tất cả phần tử sinh khi đã biết 1 phần tử sinh.**

- a. Lấy nghịch đảo của phần tử sinh có được phần tử sinh.
- b. Nếu  $a$  là phần tử sinh thì  $p-a$  cũng là phần tử sinh nếu  $(p-1)/2$  chẵn.
- c. Lũy thừa  $i$  phần tử sinh cũng là phần tử sinh với  $\gcd(i, p-1)=1$ .

**SOME RESULTS ON  $Z_p$  OF PUBLIC-KEY CRYPTOSYSTEM**

**Nguyễn Thanh Sơn**

**ABSTRACT :** This article described some results on Theory number. It related to primitive elements of  $Z_n^*$  and their relations. The results affected on the finding of primitive element of ElGamal cryptosystem.

**TÀI LIỆU THAM KHẢO**

- [1] Steven S. Skiena, The algorithm design manual, Springer-Verlag 1998.
- [2] Kenneth H. Rosen, Elementary number theory and its applications, Addison-Wesley publishing company 1993.
- [3] Douglas R. Stinson, Cryptography Theory and Practice, AT&T Bell Laboratories, 1995 by CRC Press, Inc.
- [4] Ivan Niven, H.S. Zuckerman. An introduction to the theory of numbers. 1960. John Wiley & Sons, Inc.
- [5] Kenneth H. Rosen. Elementary number theory and its applications. 1993. AT&T Bell Laboratories and Kenneth H. Rosen.
- [6] R.L. Graham, D.E. Knuth, O. Patashnik. Concrete mathematics a foundation for computer science. 1989. Addition-Wesley Publishing Company.
- [7] Acm computing surveys. Volume 11. 1979.
- [8] D.W. Davies. Tutorial : The security of data in networks. IEEE computer society.
- [9] William Starlings. Network and security principles and practice. 1995. Printice Hall.
- [10] Charlie Kaufman, Radia Pereman, Mike Speciner. Network security private communication in a public world. 1995. Printice Hall.
- [11] Albrecht Beutelspacher. Cryptology. 1994. The mathematical Association of America.