

## د خطي مقايسي د حل الجبري الگوريتم او په RSA رمز جوړونې سېسټم کې يې کارونه

### پوهنيار اسدالله ترايي او پوهنمل محمد فاروق حکيمي

لنډيز: الجبري الگوريتم د خطي مقايساتو د حل په لاسته راوړلو کې د يوه ميتود په توگه کاريدلي دي. د دي تگلاري اصلي موخه خطي مقايسه د خطي معادلو شکل ته بدلول او الجبري حل موندل دي. څېړنه يوه کتابتونې څېړنه ده، د معتبرو داخلي او خارجي منابعو څخه استفاده شوي ده، تر ژوري پلټني او پرته وروسته دا پايله لاسته راغلي چې الجبري الگوريتم په مرسته په ساده ډول محاسبات تر سره کېږي ځکه په محاسباتو کې د الجبري مفاهيمو څخه گټه پورته کېږي او د الجبري مفاهيمو درک هر زده کونکي ته تر ډيره بريده اسانه دي. د خطي معادلو د حل تگلاري موثريت د تاکيد په موخه څو ښکاره بيلگي راوړل شوي دي. د رمز جوړونه په برخه کې د پورتنې الگوريتم کارونه د RSA رمز جوړونې سېسټم په چوکات کې تشرېح شوي چې د الجبري الگوريتم اغېزمنتيا را په گوته کوي.

**کلیدي کلمې:** خطي مقايسه، عددونو تيوري، خطي معادله. رمز جوړونه، RSA

### سريزه

د انټرنېټ او برېښنايي سودا گري وده، د برېښنايي اړيکو خونديتوب هر وگړي د سري کرښي مفهوم خپل کړ. هر ورځ په زيا شمېر پټ شخصي معلومات په برېښنايي توگه لېږد او ذخيړه کېږي. سازمانونه په ډولتي او سوداگريزه بزخه کې بايد معلوماتو د لېږد په وخت کې خوندي وساتي. رمز ورکول او رمز لري کول د کمپيوټر د علم يو مهمه موضوع گڼل کېږي چې هر څوک ور ته اړتيا لري مگر مشخص کسان په مرسته رمز ورکولو او رمز لري کولو پروسه مخته وړل کېږي. د رمز ورکولو په مرسته کولای شو معلومات په خوندي توگه و لېږد وو. د رمز ورکولو لپاره دوه بيلا بيل سېسټمونه شتون لري. يو د خصوصي کلي رمز ورکول چې د پيغام د لېږونکي او د پيغام تر لاسه کونکي تر منځ پټه کلي دي چې د پيغام رمز لري کولو لپاره يې کارېږي. د دي ډول رمز مشهور بيلگه د سيزار (Caesar's cipher) رمز دي چې د  $f(p) = (p + k) \bmod 26$  مساوات په مرسته لاسته راځي.

د رمز ورکولو دويم سېسټم د عمومي کلي رمز په نوم يادېږي په دي سېسټم کې د عمومي کلي څخه د پيغام رمز ورکول په برخه کې استفاده کېږي او د خصوصي کلي څخه د پيغام د رمز لري کولو کې ور څخه گټه پورته کېږي. ښه بيلگه يې د RSA رمز ورکولو سېسټم دي. چې په کال ۱۹۷۸ م کې د (Rivest, Shamir and Adleman) په نوم نومول شوي دي. د RSA سېسټم خصوصي کلي له دوو لومړنيو عددونو  $p$  او  $q$  څخه جوړه ده. عمومي کلي  $n$  او  $e$  عدد لاسته راځي، چې  $n$  د  $p$  او  $q$  ضرب حاصل او  $e$  د  $(p - 1) - q$  (1) سره متقابل لومړني عدد دي. په رمز ورکول او رمز لري کول دغه ډول سېسټم د خطي مقايساتو له مفهوم څخه گټه پورته کوي نو خطي مقايسات په رمز ورکولو په سېسټم کې اغېزمن رول لوبوي چې د خطي مقايساتو حل لاري د تيرو څو لسيزو راهېسي د پام وړ توجه خپله کړې ده. دغه ستونزه د ډيرو ليکنو په مرسته د بيلا بيلو اړخونه له مخي د مطالعي لاندې نيول شوي ده. د خطي مقايسي د حل بيلا بيلي تگلاري په ځانگړي توگه د خطي مقايساتو د سېسټم لپاره شتون لري.

د خطي مقايسي حل په لاسته راوړلو په موخه په ۲۰۰۵ م کال کې Gold او د هغه ملگريو د تغير شکل تگلاري څخه د وسيلي په توگه استفاده کړې ده. ترڅو د خطي مقايسي د حل ساحه او شرايط تعين کړي. د حل دغه کړنلاره د  $cx \equiv a \bmod b$  د حل سره ورته

والي درلود كوم چې د اويلر توشن تابع (Euler totient function) په مرسته د  $C$  سره اړيکه لري چې په پرمختګ سره به يې د رمز ورکولو او رمز لري کولو اړوند مسایلو شتون ته د عمومي کلي په سېسټم کې لاره برابره کړي (Gold et al:2005).

د سټين (Stein) په نوم رياضي پوه په خپل کتاب کې ويلي دي د عددونو په تيوري کې داسي تگلاره شتون لري چې په مرسته يې راکړل شوي خطي مقاييسي د دايوېنتاين دوه مجهوله خطي معادلي شکل  $ax + by = c$  ته د حل په موخه تبديلولای شو (Stein, 2009). کوشي د خطي مقاييسي د حل لپاره د مودولو ضربې معکوس الگوريتم وړاندي کړ که څه هم په دې اړه بيلا بيلي تگلاري شتون لري ليکن د خطي مقاييسي حل لاسته راوړل ستونزمن کار دي دا ځکه چې تگلاري د پيچليو الگوريتمونو څخه ګټه پورته کړي ده (Koshy, 2007). په همدې دليل په دغه ليکنه کې هڅه کېږي چې يو جامع ، ګام په ګام او د پيچليو محاسبو څخه خالي الگوريتم په نښه شي، چې د خطي معادلو په حل کې د پيچليو محاسبو څخه مخنيوي وکړي دغه کار به د رياضي زده کړلایانو سره په خاصه توګه د نويو زده کوونکو او د هغو څانګو زده کړلایانو سره چې د عددونو تيوري مضمون لولي مرسته وکړي. ځکه چې هر زده کوونکي د الجبري مفاهيمو سره تر ډيره بريده بلد او ګټه تر پورته کولای شي. د الجبري الگوريتم کارونه به زده کوونکو او لوستونکو په دې پوه کړي چې په رياضي کې لنډي او ساده لاري هم سته دا په دې مانا چې نوموړي الگوريتم د نورو الگوريتمو په څېر د پيچلو عمليو څخه استفاده نه کوي (Adams:2010). دغه تگلاره به له استادانو او زده کوونکو سره د مقايساتو تيوري په مفهومي زده کړه کې ډيره مرسته وکړي. د يادې موضوع مطالعه به زمونږ سره د رمزجوړوني په برخه کې هم مرسته وکړي ځکه چې د خطي مقايساتو سېسټم د مفهوم له مخي د انټرنېتي معلوماتو د خونديتوب په موخه رمز ورکولای او رمز لري کولای کې تغيرات راوستلي شو. د الجبري الگوريتم څخه په هغو پرگرام جوړه ونکي ګټه اخېستلي شو چې په اتومات ډول د خطي مقايساتو سېسټم ستونزي حلوي (Gold et al:2005). دغه ليکنه به د هغو ليکونکو لپاره لاره پرانيزي چې دې موضوع ته ورته څېړني ممکن تر سره کړي کيدای شي دغه الگوريتم د نورو پرمختلو الگوريتمونو لپاره پيلامه شي تر څو د خطي مقايساتو اړونده مسایلو دقيقې حل لاري لاسته راوړو. ذکر شويو ستونزو ته په کتو اړينه ده چې په دې اړه نورې ليکنې هم تر سره شي.

## ابتدائي موضوعات.

د دې لپاره چې د خطي مقاييسي مفهوم په سمه توګه درک کړو اړينه ده چې د لاندي تعريفونو، قضيو او ځانګړنو باندي بحث و کړو تر څو چې ليکنه نور هم غني او پر مفهوم شي.

تعريف : هغه خطي معادله چې د برابريت رابط ولري د مقاييسي په نوم ياديږي. فرضو چې  $n$  مثبت تام عدد او  $a, b$  دوه تام عددونه د  $n$  په مودولو برابريت لري، که چېرې  $a - b$  په  $n$  باندي د هر  $k$  تام لپاره  $a - b = nk$  صدق وکړي. امکان لري چې د مساوات ټولي ځانګړني دي په مقاييسه کې صدق ونه کړي مګر ځيني اساسي ځانګړني يې سره ورته دي لري چې په لاندي قضيه کې وړاندي شي (Koshy, 2007).

لومړي قضيه: که چېرې  $a$  او  $b$  تام عددونه او  $n$  مثبت تام عدد وي نو د  $ax \equiv b \pmod{n}$  خطي مقاييسي حل شتون لري که چېرې يوازي که چېرې د  $a$  او  $b$  ګډ لوی وېشونکي د  $b$  فکتور وي.

دويم قضيه : د  $ax \equiv b \pmod{n}$  مقاييسه چې  $d | b$  او  $d = \gcd(a, n)$  د  $n$  په مودولو  $d$  نابريه حلونه لري.

انعکاسي ځانگړنه: که چېرې  $a$  تام عدد وي نو  $a \equiv a \pmod{n}$ .

تناظري ځانگړنه: که چېرې  $a \equiv b \pmod{n}$  ، نو  $b \equiv a \pmod{n}$  دي.

انتقالي ځانگړنه: که چېرې  $a \equiv b \pmod{n}$  او  $b \equiv c \pmod{n}$  نو  $a \equiv c \pmod{n}$  دي.

ساده کولو ځانگړنه: که چېرې  $k$  د  $a$  او  $b$  وېشونکي وي نو  $\frac{a}{k} \equiv \frac{b}{k} \pmod{\frac{n}{k}}$  مقایسه هم صحت لري.

لري کولو ځانگړنه: که چېرې  $\gcd(k, n) = 1$  وي نو د  $ak \equiv bk \pmod{n}$  مقایسه په  $a \equiv b \pmod{n}$  ډول لیکلي شو.

د جمع عملیه ځانگړنه: که چېرې  $a \equiv b \pmod{n}$  وي نو  $a + k \equiv b + k \pmod{n}$ .

د تفریق عملیه ځانگړنه: که چېرې  $a \equiv b \pmod{n}$  وي نو  $a - k \equiv b - k \pmod{n}$ .

د ضرب عملیه ځانگړنه: که چېرې  $a \equiv b \pmod{n}$  وي نو  $ak \equiv bk \pmod{n}$ .

## مواد او تگلاره

په دي لیکنه کې الجبري الگوریتم ته وده ورکړل شوي ترڅو په مرسته یې د خطي مقایسي حل په اسانه توگه لاسته راوړو. د الگوریتم اغېزمنیا د ثبوت په موخه یو لړ ازمایښتونو او محاسبو څخه استفاده شوي ده. الگوریتم د یو شمېره واضح مثالونو په وړاندې کولو سره امتحان شوي دي. یاد الگوریتم د RSA رمز ورکولو په سپستم کاریدلي دي. د مقالې د ښه فهم او درک په موخه د خطي معادلي او خطي مقایسي اړونده ټول اړین موضوعات په پوره توگه تر بحث لاندې نیول شوي دي. د داخلي او خارجي معتبرو منابعو څخه استفاده شوي مواد د ریاضیکي اصولو په رڼا کې تحلیل او تفسیر او په منظم توگه ترتیب شوي ترڅو زده کړلایان او لوستونکي په اسانه توگه پوه شي چې کوم موضوعات په دې لیکنه کې تر بحث لاندې نیول شوي دي. د ډیرو موضوعاتو په تحلیل او ترتیب کې د هم مسلک استادانو سره مشوره شوي ده. به د ښکاره مثالونه او پایلې په مرسته به وښودل شي چې له الجبري الگوریتم څخه د خطي مقایسي په حل او د RSA د رمز جوړونې سپستم کې موثره استفاده شوي ده.

کله چې خطي مقایسي حل د الجبري الگوریتم په مرسته لاسته راوړو د  $ax \equiv b \pmod{n}$  شکل لرونکي خطي مقایسه د  $x \equiv b + nq$  خطي معادلي شکل ته بدلوو په لاسته راغلي خطي معادله کې  $b$  پاتي شوني،  $n$  مودولو او  $q$  اختیاري تام عدد دي. د دي کار اصلي موخه په الجبري توگه د خطي مقایسي حل لاسته راوړل دي. د خطي مقایسي د حل الجبري الگوریتم پړاونه په لاندې توگه درېږنو (Gold et al:2005).

لومړي پړاو: د خطي مقایسه حل لرل او نه لرل ډاډمن کړي.

دویم پړاو: د نامعلوم مجهول له مخي خطي مقایسه د خطي معادلي شکل ته واړوي.

درېم پړاو: د خطي معادلي کوچيني مثبت حل داسي پيدا کړي چې مجهول ته مثبت تام قيمت لاسته راشي.

خلورم پړاو: لاسته راغلي قيمت په خطي معادله کې امتحان کړي. تر څو معلومه شي چې ياد قيمت د خطي مقايسي اصلي حل دي. د مقايسي په شکل کې عمومي حل داسي  $x \equiv b \pmod{n}$  بنودلي شو چې  $b$  کوچيني مثبت تام عدد او  $n$  راکړل شوي مودولو دي. د الگوريتم سموالي په موخه لاندې مثال ته ورځو.

مثال: د  $16x \equiv 22 \pmod{26}$  خطي مقايسه حل کړي.

لومړي پړاو: د دي له پاره چې خطي مقايسه حل لري، د ابتدائي معلوماتو له لومړي قضيي څخه گټه پورته کوو. که چېرې  $a$  او  $b$  تام عددونه او  $n$  مثبت تام عدد وي، نو د  $ax \equiv b \pmod{n}$  خطي مقايسي حل شتون لري که چېرې يوازي که چېرې  $\gcd(a, n)$  د  $b$  فکتور وي. څرنگه چې د  $16$  او  $22$  گډ لويوېشونکي  $2$ ، د  $26$  فکتور دي نو د  $16x \equiv 22 \pmod{26}$  خطي مقايسه حل لري.

دويم پړاو: د نامعلوم مجهول له مخي خطي مقايسه د خطي معادلي شکل ته بدلوو. که چېرې د  $16x \equiv 22 \pmod{26}$  خطي مقايسه د خطي معادلي شکل ته بدله کړو نو وبه لرو:  $x = \frac{22+26q}{16}$  يا  $x = \frac{11+13q}{8}$

درېم پړاو: د خطي معادلي لپاره کوچيني مثبت تام قيمت معينوو ترڅو  $x$  ته مثبت تام قيمت لاسته راشي.  $q$  ته  $1$  قيمت په پام کې نيسو ترڅو  $x$  ته مثبت تام قيمت لاسته راوړو.

خلورم پړاو: لاسته راغلي قيمت په خطي معادله کې امتحانوو پایله يې ممکن داسي کوچيني مثبت تام عدد وي چې په خطي مقايسه کې صدق وکړي. د مقايسي په بڼه کې عمومي حل داسي  $x \equiv b \pmod{n}$  ليکلي شو.  $b$  کوچيني مثبت تام عدد او  $n$  راکړل شوي مودولو دي. که چېرې  $q = 1$  وضع کړو نو لرو:

$$x = \frac{11 + 13(1)}{8} = \frac{11 + 13}{8} = \frac{24}{8} = 3$$

پوهېږو چې د  $16x \equiv 22 \pmod{26}$  خطي مقايسي حل  $3 \pmod{26}$  دي (Stein, 2009).

د خطي مقايسي حل د مفهوم په مرسته د RSA رمز جوړونې سپېستم کې د الجبري الگوريتم کارونه

د RSA رمز جوړونې سپېستم کې الجبري الگوريتم د هغي خطي مقايسي د حل په لاسته راوړلو کې کارېږي چې د پيغام په رمز ورکولو او رمز لري کولو کې ور څخه گټه پورته کېږي. د RSA (Rivest Shamir Adleman) سپېستم د رمز جوړونې هغه سپېستم دي چې د  $p$  او  $q$  لومړنيو عددونو څخه د خصوصي کلي په توگه استفاده کېږي. په دي سپېستم کې  $n$  د  $p$  او  $q$  د ضرب حاصل او  $e$  د  $(p - 1)(q - 1)$  سره متقابل لومړني عدد دي. د رمز ورکولو لپاره د مقايسي څخه گټه پورته کوو. د لاندې موخو د لاسته راوړلو لپاره دغه ډول سپېستم کارېږي (Koshy, 2007).

1. د رمز ورکولو تابع چې په RSA کې کارېږي د (trapdoor function) تابع ده. trapdoor function هغه تابع ته وايي چې له يوه لوري يې محاسبه اسانه او بل لوري يې محاسبه ډيره ستونزمنه او يا د دقيقو معلوماتو په نه درلودلو سره ناممکنه وي.

2. د رمز ورکولو لوري يې ډير اسانه ده ځکه د توان رفع کول او په مودولو د نوموړي عدد ساده کول دي.

3. د خصوصي کلي په نه ستون کې د رمز لري کول ډير ستونزمن کار دي ځکه د رمز ورکولو مودولو بايد په دوو لومړنيو عددونو باندي تجزيه شي تر څو د رمز لري کولو لپاره نوي مودولو لاسته راشي او په مرسته يې رمز لري شي.

1. په رمز ورکولو کې د  $(e, n)$  الگوريتم څخه په لاندي توگه استفاده کوو.

2. د پيغام تام قيمتونه د 0 او  $(n - 1)$  تر منځ لاسته راوړي. لوي عدد کولای شو په دوه رقمي بلاکونو ووېشو او د بلاک رقمونه د پيغام له يوه توري سره مطابقت لري.

3. ساده متن د  $n$  په نوي مودولو سره لاسته راوړو.

د بيلگي په توگه : الف : د RSA رمز جوړوني سپستم له مخي د "PASSWORD" پيغام ته رمز ورکړي که چېرې  $n = 85$  او  $e = 3$  وي.

1. د جدول له مخي د پيغام هر توري تام قيمت لاسته راوړو.

$$= 16 \quad A = 01 \quad S = 19 \quad S = 19 \quad W = 23 \quad O = 15 \quad R = 18 \quad D = 04$$

2. د تورو په نښه شوي قيمتونه په دوه رقمي ډول د تورو په ترتيب سره ليکو.

$$6 \quad 01 \quad 19 \quad 19 \quad 23 \quad 15 \quad 18 \quad 04$$

3. د کين لوري څخه هر عدد په ترتيب سره د  $C \equiv M^3 \pmod{85}$  په مرسته محاسبه کړي.

$$16^3 \pmod{85} = 16, \quad 01^3 \pmod{85} = 01, \quad 19^3 \pmod{85} = 59, \quad 19^3 \pmod{85} = 59$$

$$23^3 \pmod{85} = 12, \quad 15^3 \pmod{85} = 04, \quad 18^3 \pmod{85} = 52, \quad 04^3 \pmod{85} = 64$$

رمز شوي متن په دي ډول دي: 16 01 59 59 12 04 52 64

ب : د رمز شوي پيغام رمز لري کړي.

د 16 01 59 59 12 04 52 64 رمز شوي متن د RSA رمز لري کولو سپستم په مرسته ساده متن ته بدلوو پوهيږو چې  $e = 3$  او  $q = 17, p = 5$  دي. لري کوو شوي څخه به جوته شي چې د رياضيکي مسايلو له حل سره لږ بلديت لري (2010, Adams).

1. د  $(p - 1)(q - 1)$  په مودولو د  $d$  قيمت د  $e$  عدد په معکوسه شکل محاسبه کوو.

$$(p - 1)(q - 1) = 4(16) = 64$$

ځکه نو  $3d \equiv 1 \pmod{64}$  دي.

2. د الجبري الگوريتم په مرسته  $3d \equiv 1 \pmod{64}$  خطي مقايسه حلوو.

$$3d = 1 + 64q \quad d = (1 + 64q)/3$$

که چېرې  $q = 2$  شي نو  $d$  لپاره تام قیمت 43 لاسته راځي.

د رمز شوي پیغام د رمز لري کولو په موخه هر دوه رقمي عدد  $d \bmod n$  محاسبه کوو.

$$16^{43} \bmod 85 = 16, \quad 01^{43} \bmod 85 = 01, \quad 59^{43} \bmod 85 = 19, \quad 59^{43} \bmod 85 = 19$$

$$12^{43} \bmod 85 = 23, \quad 04^{43} \bmod 85 = 15, \quad 52^{43} \bmod 85 = 18, \quad 64^{43} \bmod 85 = 04$$

د PASSWORD پیغام ساده متن په دې ډول دي: 16 01 19 19 23 15 18 04

(William, ۲۰۰۹)

موندني:

1. الجبري الگوریتم د خطي مقایسي په حل کې له پیچلیو محاسبو څخه مخنیوي کوي.
2. ریاضي زده کړلایانو سره په خاصه توګه د نویو زده کوونکو سره د خطي مقایسي د حل په لاسته راوړلو کې مرسته کوي.
3. د الجبري الگوریتم کارونه به زده کوونکو او لوستونکو په دې پوه کړي چې په ریاضي کې لنډي او ساده لاري هم سته چې ریاضیکي موضوعات ور باندې حل شي.
4. د هغو لیکنو لپاره لاره پرانيزي چې یادي موضوع سره ورته والي ولري کیدای شي دغه الگوریتم د نورو پرمختلو الگوریتمونو لپاره پیلامه شي، تر څو د خطي مقایساتو اړونده مسایلو دقیقې حل لاري لاسته راوړو.

پایله

د الجبري الگوریتم او مشهورې تګلارې د خطي مقایسي د نویو حل لارو لپاره لاره برابروي. الجبري الگوریتم د خطي مقایسي په حل کې د هغو زده کوونکو سره مرسته کوي چې د خطي مقایساتو په زده کړه یې نوي پیل کړي وي او یا د دې موضوع په اړه لږ معلومات ولري ځکه د نورو الگوریتمونو په پرتله محاسبه یې اسانه او په لږ وخت کې تر سره کېږي. د واضح مثالونه د حل په مرسته وښودل شول چې له الجبري الگوریتم څخه د خطي مقایسي په حل او د RSA د رمز جوړونې سېستم کې موثره استفاده ګټوره ده.

## References:

- Adams, D.G. (2010). *Distinct Solutions of Linear Congruences*. *Acta Arithmetical Vol. 141 No. 2*.pp. 103- 152
- Burger, E. B. (2006). *Small Solutions of Linear Congruence over Number of Fields*. *Rocky Mountain Journal of Mathematics Vol. 26 No. 3*.pp 875-888.
- Frieze, A. et al. (2006). *Reconstructing Truncated Integer Variables Satisfying Linear Congruences*. *SIAM Journal on Computing. Vol. 17 No. 2*. pp 262-280.

*Koshy, T. (2007). Elementary Number Theory with Applications. 2nd Ed. Elsevier Publishing Inc. pp. 211-245.*

*Lindahl, L. A. (2003). Number Theory. Retrieved from <http://www2.math.uu.se/~lal/kompendier/Talteori.pdf>. Accessed on August 14, 2013.*

*Stein, W. (2009). Elementary Number Theory: Primes, Congruences and Secrets. 1st Ed. Springer Publication. pp 21-44.*

*Sburlati, G. (2003). Counting the Number of Solutions of Linear Congruences. Rocky Mountain Journal of Mathematics Vol. 33 No. 4. pp 1487-1497*

*William Stein. (2009). Elementary number theory: Primes, Congruences and Secrets,. (S. A. Ribert, Ed.) New York, NY 10013, 233 Spring Street, USA: Springer Science and Business Media, LLC.*

Algebraic algorithm of the solution of linear congruences and its application in RSA encryption system

Teaching Assist. Asadullah Torabi

Teaching Assist. Mohammad Farooq Hakimi

**Abstract:**

Algebraical algorithms are used as a method to obtain the solution of linear equations. The main purpose of this approach is to convert linear congruences into linear equations and find algebraic solution. The research is bibliographic research, reliable internal and external sources have been used. After deep study and comparison, we can say that the computations by using algebraic algorithm is very simple and understanding the algebraic concepts are easy for any student. Several clear examples are given to emphasize the effectiveness of the linear equation solving strategy. The workings of the above algorithm in the encryption section are explained in the framework of the RSA encryption system, which shows the effectiveness of the algebraic algorithm.

Key words: Linear congruence, Number theory, Linear equation, Encryption, RSA