

Демонстрація ефективності застосування Китайської теореми про лишки під час операції розшифрування даних в методі RSA

Вінницький національний технічний університет

Анотація

Досліджено тривалість обчислень операції розшифрування в методі RSA без та з використанням китайської теореми про лишки. Наведено приклади застосування цього методу на великих числах. На прикладі даних обсягом 1 Гб, з урахуванням отриманих результатів показано, що застосування Китайської теореми про лишки може зменшити тривалість операції розшифрування від декількох днів до декількох хвилин.

Ключові слова: шифрування, розшифрування, криптографія, метод RSA, Китайська теорема про лишки, Maple.

Abstract

The duration of calculations of the decryption operation in the RSA method without and using the Chinese leftovers theorem is investigated. Examples of the use of this method on large numbers are given. Using the example of 1 GB data, taking into account the results obtained, it is shown that the application of the Chinese leftovers theorem can reduce the duration of the decryption operation from several days to several minutes.

Keywords: encryption, decryption, cryptography, RSA method, Chinese residue theorem, Maple.

Вступ

Протягом історії криптографія використовувалася в різних областях для вирішення багатьох проблем. Діапазон сфер, де криптографія знаходить застосування, розширювався впродовж всієї історії існування нашої цивілізації.

Криптографія є сучасним інструментом, що забезпечує безпеку, конфіденційність, довіру та інші важливі елементи, що мають вирішальне значення для сучасної людини.

Сучасні криптосистеми з кожним днем розвиваються та вдосконалюються, шляхом застосування різних методів, що сприяють підвищенню ефективності їх роботи. Метод RSA став першим методом шифрування за допомогою відкритого ключа. Цей метод й досі є найбільш широко застосовуваним [1-3]. Проте, основною його вадою на сьогодні є повільність цього методу в порівнянні з альтернативними. Для покращення швидкості цього методу на етапі розшифрування даних застосовується Китайська теорема про лишки [5-7].

Метою цієї роботи є розробка алгоритму та його програмна реалізація для унаочнення ефективності вказаного застосування Китайської теореми про лишки.

Результати дослідження

RSA (Rivest, Shamir ma Adleman) — криптографічний алгоритм з відкритим ключем. Він став першим алгоритмом такого типу, придатним і для шифрування, і для цифрового підпису. Криптосистема RSA використовується у різних продуктах, на різних платформах і у багатьох галузях.

Китайська теорема про лишки (КТЛ) — це один з основних результатів елементарної теорії чисел.

Формулювання КТЛ:

Нехай b_1, b_2, \dots, b_n , - довільні цілі числа, а m_1, m_2, \dots, m_n - попарно взаємно прості числа. Тоді така система:

$$\begin{cases} x \equiv b_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv b_2 \pmod{m_2} \\ \dots \\ x \equiv b_n \pmod{m_n} \end{cases} \quad (1)$$

має розв'язок і всі її розв'язки рівні за модулем M

де

$$M = m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_n.$$

У випадку $n=2$ розв'язок системи можна записати у вигляді

$$x \equiv (m_1 \cdot (m_1)_{m_2}^{-1} \cdot b_2 + m_2 \cdot (m_2)_{m_1}^{-1} \cdot b_1) \pmod{M},$$

де

$$b_1 \equiv (C^v \pmod{m_1})^{v \pmod{(m_1-1)}} \pmod{m_1};$$

$$b_2 \equiv (C^v \pmod{m_2})^{v \pmod{(m_2-1)}} \pmod{m_2};$$

$(m_1)_{m_2}^{-1}$ – число, обернене до m_1 за модулем m_2 ;

$(m_2)_{m_1}^{-1}$ – число, обернене до m_2 за модулем m_1 .

КТЛ застосовується до оптимізації операцій з великими експонентами, що дозволяє зменшити кількість обчислень, тобто скорочує тривалість операції розшифрування і тим самим підвищує ефективність самого методу RSA.

Досвід авторів показує, що система комп'ютерної математики Maple є ефективним засобом для створення методичних матеріалів [8-15], унаочнення покрокового розв'язування типових математичних задач та розробки навчальних Maple-тренажерів [16-19], розробка електронних освітніх ресурсів [20-23], комбіноване використання систем комп'ютерної математики разом з сервісами штучного інтелекту [24-26]. Не менш ефективним є використання системи Maple під час розв'язування широкого кола наукових задач [27-31].

Саме тому нами було обране середовище системи Maple для розв'язування поставленої в цій роботі задачі: дослідити швидкість розшифрування повідомлення за допомогою метода RSA без та із застосуванням китайської теореми про лишки.

Метод RSA:

1) Спершу згенерували два простих числа $p=m_1$ і $q=m_2$:

$p=9893976684171843830294928437567328985747392575747366321210929837837726652372938474656$
362227439839344943447767712878437843937463729374658201010012928837465638945960798472615
374859508237286445200127364658399323934738777779192801835467237474287748347661283746573
282828273655950929983737618293838372616222378732666110920110181817171623839339920284787
819289294954958485948737638273726634737288292987336510199292882727626335456372811823764
646646535255257111093377728229283344791989828283832644578143614020200181777365532556986
829868298682986829868298682986829868298682986829868298682986829868298682986829868298682
9868298682986829868298682986829868298682986829868298682986829868298682986829868298682
9562504195525032005823382734372733732777777287364536278174673829098765434567654323434
543567876769230910298392389238920293847484722875758238475674832929293838747447739437971
714456427291813425687989929288272762633545637281182376464664653525525711109337772822928
334479198982828383264457814361402020018177736553255698682986755443325784742579875432563
744624542938474656362227439839344943447767712878437843937463729374658201010012928837465
63894596079847261537485950823728644520012736465839932393473877779192801835467237474287
748347661283746573282828273655950929983737618298248182736643783838447882202001817773655
1263622873218198018982387636281929839283276447198222833338923

$q=789886863732777702983923892389202938474847228757582384756748329292938387474477394$
379717144569487376382737266347372882929873365101992928827276263354563728118237646466465
352552571110933777282292833447919898282838326445781427291813425687989929288272762633545
637281182377728736453627817467382909876543456765432343454356787676923091029839238923892
029384748472287575823847567483292929383893848398109287346574747378829199110100102099338
4888484828910103039393999868298675544332578474257986829868298682986829868298682986829868
8237392929292918181818102936366170820031309199906111956250419552503200582338273437273
37327777777287364536278174673829098765434567654323434543567876769230917646466465352552
571110933777282292833447919898282838326445781436140202001817773655325569868298675544332
578474257987543256374462454293847465636222743983934494344776771287843784393746372665237
293847465636222743983934494344776771287843784393746372937465820101001292883746563894596
0798472615374859508237286445209374634766347746573282828273655950929983737618293838
372616222378732666110920110181817171623839339920284787819289294954958485436140202001663
476634545637281182376464664653525525711109337772822928334479198982828383264457814361402

020018177736551263622873218198018982387636281929839283276447198222833332556428774834766
1283746573282828273655950929983737618298248182736643783838455309

2) Визначили $n = p \cdot q$

$n=7815122212905725650049290748975531730390264940797560863262237530054739586925700723$
125639785858877386220621870070941975672177614377573104581903223406536107536146666230202
656389157352501194040607213514195697362178270151180518836257561933194597786320165375674
596696990281460324430789717749807536717905426486864149469965329510468968740563435488265
861140177213473419273047991831320438912723761336869447087016377276209017152162547778434
944691103665035103105047750340810597862745076767513170732612259939116532179951646971848
376415968591787242278807076024045134237272499594265584901410624711679992550465811347945
457582634698220435497131780131261078566791946290311586288530498606633159712845628521038
029727778141499741343144182003706817034547627216068153596238903413754329024511116256393
476509376027601028390134425903113815669151155576496573676235319108838722930548924659164
226681174576589105610726252757129752865411068076218669481511760756954618756971330365542
880258188371455445069863325513827746164736538307691555541463712267329356996283708892790
684308498733520616097631575286386062291467346031691599026058398920231308026506725158902
855113038719069198869932335535201854162185843598009032639882513117505084193896481169411
170573190733270294868162601735356519498458335546034646896532469406819819257691356308173
229592860409505759484148027425827014298503893735617204507946753672354526029898398600390
182160526159178961116006368145601785816548087181274270454979519206907610433200397970029
663806142061380337040605369798477120640252725639799607368618230946233492755893248876089
127812242310317399397051327675099715527183297561799218582099422565075561996380517522436
874201084521851643323697552750534694253279093903829152903108019047992918498129276542313
530933101158196538052385968179025004449549084373000093216093872607216797920715788509379
058096970569916731929092192724096589449292545091601758697356748449630614308259812873860
104024204435681947677036474562206895794825370812674420603610530827151883419959807703904
685570794018190469691074544462293750394083541079882266983312044192167840645844458691591
685886246641255430871730542718900782623833078532985492843543531496974156671515455730193
087082969659553927559995740921539086745584451714527624140734786197095321162028620983619
494075954226986439600748507747630657645881732024157889966830647081359950238495568813541
424301438480218507988662496195541920318214509030751759607728096736611847870084613703733
466725919231462784134763338714294133544602566423555713764428497437226027163999605658292
695171411633485688222432227605027712557419119986446182835960362074970843279797419040058
453904420008570975574977137876669043735351794804495793661960149936727027059944143478558
917591115285483756869843751185692207

3) Обрали відкриту експоненту

$$u = 65537$$

4) Обчислили секретну експоненту

$v=2081584041815804003040426313595631198951622210454586301312321563767574564434976148$
174026398857936183436336349908576271836268557251246106986613709321215409511435924831994
408806157296569279081630827152658804845418372579748953061716465524907226436333747452550
097806470579263186036343825824200686039149749374470918613114954787902197511867728609536
122679752406097197107440464858134024774715137676372019902512441548034005270429672307556
958581074897795943662384813615960294128386683248450644800776349382748953808279841151419
583727011424664511668505673422276452435201927963097182508186579565239268656803503408604
847758708382930801257883826753914481704410031195258846914759424198199313913475338991153
697101303008041556447288170667816747763172915767943080842515621679211675350593802666762
356011835572848979226668699186181161272574310263565988526975048146297339632202603549908
765139487364525984215646695273333490486574234468139724040912298331833923204017448813050
895185726173186539651487468302933871508485908917085978813979745202534465351284441192495
142977083996709276814627718360607826164759662363690870082531629637480472296728586819259
475393338173551916253010342998649367017945833435263220375692954346081888851925736229812
798778180530692071153983953734415420363536455823299522349602068846078501685494610917733
065226863776314639631891724777533856624421074645603764619844035109918084853699933032016
335155361588445240262153177266330638499058685642415244825793422788052570298449295025791

419410858927736040443982503677992038541064424622951484841525064589242152784625299925382
186725405061729927498209959753256784490798753625071424700041186570063623670564545686232
240113538261442066229046499093620372196828350616584661642082310288309378449525543330936
768165963336820842385898390223760379779574429208519635727721007524326468645004773335642
516086435383555653775448821086916512900275910437861561474521748447197278604315187658083
758816953972174201482120267736648124798017955676196570685810569366447238406981747250246
103874362877997829248383763620404093709966805474443037163487912586947959577519037651991
363861141386789299250820335670096332165713890812324638453385145084753620160675547665789
607833144489740364014625142478200700419438998624665042909509926779794322582712516352430
032009334689335071172841233130032429636942644007135723823127908009941808953310042823034
857452064467628307003596661223076645920041673904739297241017547423361731075665115583678
168955034776062023763850285622226458324570682914821353147132449883325818535944607486821
484193595548602254287075032562073741167747221880025776762510883877138373654771562716691
155771231453161791618687358702107257988001814802934070856093989187138912132248583409764
439788352779874808251931679085624961

5) Опублікували відкритий ключ

$u = 65537; n.$

6) Зберігаємо в секреті секретний ключ $v.$

7) Обираємо текст для шифрування (довжина, нижче вказаного тексту, рівна 2701 символу)

$m=4321110693270343633073697474256143563558458718976746753830538032062222085722974121$
768604305613921745580037409259811952655310075487163797179490457039169594160088430571674
960498834085812920457916453747019461644031395307920624947349951053530086146486307198155
590763466429392673709525428510973272600608981219760099374675982933766845473509473676470
788342281338779191792495900393751209539300628363443011313746086538005862664913074813656
220643842443844131905754565672075358391135537108795991638155474452610874309742867231360
502542308382199053675592825240788613991898567277116881793749340807728335795394301261629
479870548736450984003401594705923178314906195914825136973281314862289454100745237769034
410057080703111299605127114594552921209928891515242515620324828055912854227507525717981
351447473570262981491527797413449568788992987500442157627511097882499376798339062890227
065912603127119521589474574157513825150650905007553408748182082815984929359632269852681
585809504709739738485231104248045693804710098188302655538010818866476054310788175542136
407374106205605523687223946800025812242019121022573901665288968349097396414947780422731
613987785640265674198272844134050365811754869582636140810856859347877704841433599229456
898724880795485531802023255050614524952922474293642065329619154912668026856069438450681
407641506962917791070874166946435905950292905549552888716084125842236067060541266621757
734462223575905687273574099511410424381304659501247275887974857856234450269247606386273
485070460241146322057229320612320193122698146898380788553867838568046682595985479921284
810557140299651198106710223609305579059712272244885805483826208735338387863489794196134
912196910897216131848825391035580908168898203852497310816425237383431947635435699351252
190359871651634727025199361890194640455210548527110526558995883321331291488160256835061
600677790317018326352763557737161973361521410145117835798495990372909367548324437166624
532717042911333128098958777221437607297225555515035135066117032387230140041261632419464
837902953662742185431052718860357364253378245826804185157478108114115222166109457168704
413863620712302109852829506233631164040613602795565800564274523660249107288396054758186
579329287449756784117455124422567276167745427311322693517877134632551690893087076757744
996285622033187255241397468914452589093299562414832644270546876729112628260582194035065
789638419316941663241940100060552583892017380342336889130773122708067638635548911905029
265582934003271419871730357073102169468185294819331087273443411310785598722235833720520
836681919512091018322292582289845447694366516647943197660018541267866007697159742120516
996987132975876894061013393503102244327489140959856471291506898005561942369165356644636
007530136

8) Обчислюємо шифротекст

$C=4215643117192914566044828825059080091797067419040704653846634595179916196445835405860$
644957988044171792794053000149156995379089976728836645449265102595375871723530069228016
233338416472365112556240553238334829220622747234787745421950304960835911653918210073247

836177130666891135162822398862402030292066146803369375255546738676093780488539333355135
787992006698607014437980794632733778966507833384016363311078445724602907762018362976556
716298094609635043073411096630286207614013603649574011114936701757828935537983121501430
456672785722787590925688092472296877493221764619294441723684944841801926779711757012472
231748071579993280407477006759495362620511583088043043817225612540899809936356044232124
606924184935327364390875047938404437579114396863450573504444286769209723023375397216397
080318783794196711784584868073457406381283632744183205951045256991077898449107322841243
197544307143857716566499031926804175971458610443191823792725224108308760653630402220179
985763586643066271122001631140032152195041241982726114583439081135114510984758335116146
291071401759239962061593589840774351995771351822748365415128305612338828548052094800970
505699387137883170561110986837264575062695090085315472584673271196518332601779226951390
249398485012388655502345035238433710128173868643231667106189008915751427652244785897338
063800009707812659760999871771130938331763359517852937084611029574145978997449894076256
938752875692664691150073304997516117312744738161570026929982273705292489146330797212879
508699474107520754776739509473738373222038168224029386727990960433067926626338315801923
984676978073157864211061782707054637591053774259938007571030729560534721941558432762672
141309088179930575246829457668266943008871083272243239228538304072853943407566469442579
582018713382223517302058362104855416837079624541993486243221932972870812614022925133654
269528453613780758467740250714769769999129312795131591787288856856623588875005524360419
262902879716332402697440117804187882317646824034706454045720583616953229457771098499376
812223041524638494177775253777506237299527228116674014716609947609685100974691647479174
658731242552535387414775350179659714049789294696130467830133228773130121108104284269328
682685696353412676055905251034530218801395157039999521508557398395885258201366265142542
424299477984417925480720325577662945831074012473923870127742984762087385114672682080035
530786764456778186494372145772463250483771187651874992376158040426412301318950760024952
695928622936234960327798449844131374106261345281847828885619906091362276129223790064194
209441752982200579499502746725263430139008357298456877253030665680636003768427049124789
388236444587333398714980073174865750680741328847613578701680432420504190611780464865941
1807375255888957935876586264585

1) Обчислюємо вихідне повідомлення і час, витрачений на розшифрування (без КТЛ)

> st:=time() :

C&^v mod n;

time()-st;

43211106932703436330736974742561435635584587189767467538305380320622&
208572297412176860430561392174558003740925981195265531007548716379&
717949045703916959416008843057167496049883408581292045791645374701&
94616440313953079206249473499510535300861464863071981555907634664&
939267370952542851097327260060898121976009937467598293376684547350&
947367647078834228133877919179249590039375120953930062836344301131&
37460865380058626649130748136562206438424438441319057545656720753&
839113553710879599163815547445261087430974286723136050254230838219&
905367559282524078861399189856727711688179374934080772833579539430&
12616294798705487364509840034015947059231783149061959148251369732&
131486228945410074523776903441005708070311129960512711459455292120&
99288915152425156203248280559128542275075257179813514474735702629&
14915277974134495687889929875004421576275110978824993767983390628&
02270659126031271195215894745741575138251506509050075534087481820&
281598492935963226985268158580950470973973848523110424804569380471&

009818830265553801081886647605431078817554213640737410620560552368
722394680002581224201912102257390166528896834909739641494778042273
161398778564026567419827284413405036581175486958263614081085685934
787770484143359922945689872488079548553180202325505061452495292247
429364206532961915491266802685606943845068140764150696291779107087
416694643590595029290554955288871608412584223606706054126662175773
446222357590568727357409951141042438130465950124727588797485785623
445026924760638627348507046024114632205722932061232019312269814689
838078855386783856804668259598547992128481055714029965119810671022
360930557905971227224488580548382620873533838786348979419613491219
691089721613184882539103558090816889820385249731081642523738343194
763543569935125219035987165163472702519936189019464045521054852711
052655899588332133129148816025683506160067779031701832635276355773
716197336152141014511783579849599037290936754832443716662453271704
291133312809895877722143760729722555551503513506611703238723014004
126163241946483790295366274218543105271886035736425337824582680418
515747810811411522216610945716870441386362071230210985282950623363
116404061360279556580056427452366024910728839605475818657932928744
975678411745512442256727616774542731132269351787713463255169089308
707675774499628562203318725524139746891445258909329956241483264427
054687672911262826058219403506578963841931694166324194010006055258
389201738034233688913077312270806763863554891190502926558293400327
141987173035707310216946818529481933108727344341131078559872223583
372052083668191951209101832229258228984544769436651664794319766001
854126786600769715974212051699698713297587689406101339350310224432
7489140959856471291506898005561942369165356644636007530136

1.485

2) Обчислюємо вихідне повідомлення і час, витрачений на розшифрування (з КТЛ). Для цього спершу обчислюємо $m_p = b_1$ і $m_q = b_2$:

$m_p = 93518551670068917545416874383905900846881094578952146179373074257844173151561337$
021914327907617262825626509039644323225175211237196418618035149671288052929950058079117
103575698925559873693581759999282237267559522018961741571833489478164572368619660764144
992715491296836724260728640517184916915673286241889691930827037721596875043947995765211
109325715652952691572086226437084763757103833195892700370813339496394856796974140726417
152415156169602427394490156452082307277292899089393887750680876507255499770615292178008
441367472204198465320111625690033912680054214819889328627528415998662108980578083303252
410170032387850777756186808445007658486947028732393062055312516310811608204488932876420
362877724220147793326275086930853789161225728276644866613192283166446450796891103894559
800693875041842737619325444092339405157730297620413143536548073863077290784151852059528
761987865051417349384004296324762639269712032066512092394238524890538125219141668928710
785203408414616320846611839950847510464657441620693395382582194987737989992807996381819
635345425226003039534075754014274797979308145478320801600678996607643618179523579603131
778050917179699222100586539424365507496636495214836041360749723032955205953024225234057
551339035618220594756629308995563557146000488737035466297205324649112243207853995069668
040593943634551362479207329062165758193408014727576157508711914823

$m_q = 72492024170452337716871687101823778033722074598351492299257403613379849874986876$
440709414279353018564481570358304084540457078515068010590663847314975507454770401144898
212334150394327072409145123614410686621541567740788306406029301870361075055152436730017
289422946260953950409140009951285328554663143998128606886633608649957812952385891339365
959655074474853079769182755984884847287734104694724152481944206797172733045051595989779
451721052364415560565032058982189604510875977436572865559608479263848046840638529734485
921705137043768372801318888124403049111619893797327197472631855130925082228136667972332
874932245468895000969095305784240665128370636233071291599047153177693041795217270822973
229460209268319103192453084682727148816172499251535338155901415994434082214841961036114
34161092475477299657032817530785635003919173760927410999987643407438743260692687770302
167303088872630433270630686832781121707169291608173113139914528896886566557295894278112
870018400767907022524416297737431030403469567447799020922919361043102660708966543521615
304879118082910279736201522409137605546089332843669479894310168912424788315534326063127
112662781188214285968920243325101194194042968391147302091339485227804491747024010888188
670268305702095233646953447495881983542376319207649383312462031050666763633228555796995
488608326668780426107047096102040797853272122355623082884740216804

Тепер знайдемо p_q^{-1} і q_p^{-1}

$p_q^{-1} = 5835594939226270859720164787421872481775255334493674864489104009156876994282860$
085475439533466316519528208401110452687700892068489772494732264957381614061431705936332
279480297162178579175041912949086562154603804900954897338305076731621937552639106188637
917108190261251620566478601247137048633428930131609185169006780833320770236425629557946
267474994197794856895656750884762477373246926739804438164808318034217425395732035371362
418285237143423199293340618987249460611330664619029246494639161091143096523932123397611
654273959378789510558313480400131429070236554291597346426421982362656284123237762001880
658898712300516436950861508078600874928991252687659128772366472299556212346539603054170
800885285328860094738372472236466122988694287328094936420217263037748189571929074270308
228249308308545284927464163135864412542075278334840636220431914417114168128203372151549
833874545376757154594676767872810596159469307169829800598388383421548869122337637897707
492332205225084013030388983455363238297859456816854511619038105932675368143260633600768
980066616099585355381918551302854100170210588758305476251841041811305057745202567595428
439631594595036295696256477583077883922723103784392303754779695770962878055570811444387
792717140247042460728784025748716748684535589639151207902776276354755172464181593508564
3845909679231598890857590449266446675960517128108892897943759015459

$q_p^{-1} = 25844184527402730983989329530210364845984660887744975353335729815618641390716713$
742247766365504770890318058952137694628608017564586546370564277834051154617889256597005
568654433513479709908199066221696075109587619161790200698141123227838042206024252034962
39725793982833796190134996641488069611481746195616251337003914963565936042667144405343
279570364081936556637406822489386067070929926553504742534455810581792161045263002872347
941719194972499196165696128283466307976218981074939185560802632692661460543650990979066
867746805267540132179441416149408119892658419648359639078049964880989357833308415335748
274575493309674402137732020779700668339055356454350860444870313249923011413575552608221
689021808544551738604552327585141437032148631508188044178107544530123404145645518856385
500455463095579320719079771750105119297236598173657779842790361378625484837163897120932
754686646510186556835571524939418632081058262865225837819899689302637907143976063170938
481147772068890505718049438837779673377582901039401887294358912037158145319769107510030
427701887079891304771560197578812742539731210080977169921570872021980089582793108507000
391270692725367108357686710137040032771597186445348168395936647519339769536598616410793
704766482273621846281273840515195326493713006768724270143590145998848466486345487608238
926877058458342176722471184768659817121030901998563126145548430539

> st:=time() :

(p*a*(m['q'])+(q*f*(m['p']))) mod n;

time()-st;

де $a = p_q^{-1}$, $f = q_p^{-1}$

432111069327034363307369747425614356355845871897674675383053803206222
208572297412176860430561392174558003740925981195265531007548716379
717949045703916959416008843057167496049883408581292045791645374701
946164403139530792062494734995105353008614648630719815559076346642
939267370952542851097327260060898121976009937467598293376684547350
947367647078834228133877919179249590039375120953930062836344301131
374608653800586266491307481365622064384244384413190575456567207535
839113553710879599163815547445261087430974286723136050254230838219
905367559282524078861399189856727711688179374934080772833579539430
126162947987054873645098400340159470592317831490619591482513697328
131486228945410074523776903441005708070311129960512711459455292120
992889151524251562032482805591285422750752571798135144747357026298
149152779741344956878899298750044215762751109788249937679833906289
022706591260312711952158947457415751382515065090500755340874818208
281598492935963226985268158580950470973973848523110424804569380471
009818830265553801081886647605431078817554213640737410620560552368
722394680002581224201912102257390166528896834909739641494778042273
161398778564026567419827284413405036581175486958263614081085685934
787770484143359922945689872488079548553180202325505061452495292247
429364206532961915491266802685606943845068140764150696291779107087
416694643590595029290554955288871608412584223606706054126662175773
446222357590568727357409951141042438130465950124727588797485785623
445026924760638627348507046024114632205722932061232019312269814689
838078855386783856804668259598547992128481055714029965119810671022
360930557905971227224488580548382620873533838786348979419613491219
691089721613184882539103558090816889820385249731081642523738343194
763543569935125219035987165163472702519936189019464045521054852711
052655899588332133129148816025683506160067779031701832635276355773
716197336152141014511783579849599037290936754832443716662453271704
291133312809895877722143760729722555551503513506611703238723014004
126163241946483790295366274218543105271886035736425337824582680418
515747810811411522216610945716870441386362071230210985282950623363
116404061360279556580056427452366024910728839605475818657932928744
975678411745512442256727616774542731132269351787713463255169089308
707675774499628562203318725524139746891445258909329956241483264427
054687672911262826058219403506578963841931694166324194010006055258
389201738034233688913077312270806763863554891190502926558293400327
141987173035707310216946818529481933108727344341131078559872223583
372052083668191951209101832229258228984544769436651664794319766001
854126786600769715974212051699698713297587689406101339350310224432
7489140959856471291506898005561942369165356644636007530136

Вхідне повідомлення, вказане в пункті 7, займає 2701 байт і при розшифруванні даних такого розміру, можна зекономити приблизно 1,1 секунди часу, за умови використання КТЛ. Порівняємо вхідне повідомлення з художнім фільмом низької якості, що займає близько 1 Гб пам'яті (1 073 741 824 байти):

$\frac{1\,073\,741\,824}{2\,701} \approx 397534$ – кількість блоків інформації, розміром 2701 байт, що міститься в 1 Гб інформації.

$397534 \cdot 1,1 = 437\,287,4$ – кількість секунд, зекономлених під час процесу розшифрування (з використанням КТЛ) даних, розміром 1 Гб,

$437\,287,4$ секунд ≈ 5 діб.

Звичайно, наведені результати не відображують істину картину, оскільки розрахунки здійснювалися з використанням системи комп'ютерної математики. Використання середовища однієї з професійних мов програмування із залученням відповідних алгоритмів та прийомів пришвидшення виконання арифметичних операцій з великими числами безумовно суттєво зменшує тривалість обчислень з розшифрування зашифрованих повідомлень, отже і сам ефект застосування Китайської теореми про лишки буде вимірюватися значно меншими числами в абсолютному вимірі. Але нашою задачею було унаочнити застосування вказаної теореми та проаналізувати отримані результати.

Висновки

Отже, дослідження порівняння швидкості методу RSA та методу RSA з використанням китайської теореми про лишки (КТЛ) вказує на значне покращення продуктивності при використанні КТЛ. Застосування китайської теореми про лишки дозволяє оптимізувати операції з великими експонентами, що сприяє зменшенню часу виконання розшифрування.

СПИСОК ВИКОРИСТАНОЇ ЛІТЕРАТУРИ

1. Методичні вказівки до виконання курсового проекту з дисципліни "Прикладна криптологія" / Укладачі: В. А. Лужецький, Ю. В. Барішев, А. В. Остапенко-Боженова. - Вінниця: ВНТУ, 2018. – 40 с.
2. Приймак А. В. Підвищення стійкості криптоалгоритму RSA за рахунок генетичної оптимізації вихідного повідомлення [Текст] / А. В. Приймак, Ю. С. Яремчук // Реєстрація, зберігання і обробка даних. – 2018. – Т. 20, № 4. – С. 76-84.
3. Майданюк В. П. Кодування та захист інформації. Навчальний посібник. - Вінниця: ВНТУ, 2009. - 164 с. Режим доступу: https://pz.vntu.edu.ua/media/uploads/metod/kz/k_z_NP.pdf.
4. Методи підвищення ефективності криптографічних систем, які ґрунтуються на задачах факторизації [Електронний ресурс]. КПП ім. Ігоря Сікорського. – 2022. – Режим доступу: https://ela.kpi.ua/bitstream/123456789/49778/1/Kyslyi_bakalavr.pdf. (дата звернення: 04.12.2023).
5. Quisquater J. J., Couvreur C. Fast decipherment algorithm for RSA public-key cryptosystem //Electronics letters. – 1982. – Vol. 18. – № 21. – P. 905-907.
6. J. Grossschadl, "The Chinese Remainder Theorem and its application in a high-speed RSA crypto chip,"Proceedings 16th Annual Computer Security Applications Conference (ACSAC'00), 2000, pp. 384-393.
7. G.N. Shinde, H.S. Fadewar Faster RSA Algorithm for Decryption Using Chinese Remainder Theorem. Режим доступу: <http://www.techscience.com/doi/10.3970/icces.2008.005.255.pdf> (дата звернення: 12.12.2023).
8. Михалевич В. М. Ключові проблеми створення навчально-контролюючого комплексу з дисциплін математичного спрямування / В. М. Михалевич // Сучасні інформаційні технології та інноваційні методики навчання у підготовці фахівців: методологія, теорія, досвід, проблеми : [зб. наук. праць]. — Вип. 10 / редкол. : І. А. Зязюн (голова) та ін. — К.-Вінниця : ДОВ «Вінниця», 2006. — С. 391–397.
9. Михалевич В.М., Крупський Я.В., Шевчук О.І. Математичні моделі генерування завдань з інтегрування частинами невизначених інтегралів/ В.М. Михалевич, Я.В. Крупський, О.І. Шевчук // Вісник Вінницького політехнічного інституту. – 2008. - № 1. – С. 116-122.
10. Михалевич В. М. Комп'ютерна програма «Maple програма генерування індивідуальних завдань з теми «Порівняння першого степеня» / В. М. Михалевич, О. І. Тютюнник, А. А. Коломієць, Д. О. Пінчук, А. В. Фещук, Ю. В. Добранюк // Свідоцтво про реєстрацію авторського права на твір № 120820, Дата реєстрації авторського права 26.07.2023 бюлетень № 77 від 29.09.2023.
11. Михалевич В. М. Комп'ютерна програма «Maple програма генерування індивідуальних завдань з теми «Шифрувальні матриці» / В. М. Михалевич, О. І. Тютюнник, А. А. Коломієць, Д. О. Пінчук, А. Р. Магденко, Ю. В. Добранюк // Свідоцтво про реєстрацію авторського права на твір № 120822, Дата реєстрації авторського права 26.07.2023 бюлетень № 77 від 29.09.2023.
12. Михалевич В.М. Excel-VBA-Maple програма генерації задач з дисциплін математичного спрямування//Інформаційні технології та комп'ютерна інженерія. – 2005. - № 2. – С.74 83.
13. Михалевич В.М. Реалізації технології “живих сторінок” в Maple, MathCad, Excel / В.М. Михалевич // Вісник ВПІ. – 2004. - № 3. – С. 90-95.
14. Михалевич В. М. Математичні системи комп'ютерної алгебри як засіб підвищення ефективності і якості освітнього процесу з вищої математики / В. М. Михалевич, О. І. Шевчук, Н. Л. Буга // Сучасні інформаційні технології та інноваційні методики навчання у підготовці фахівців : методологія, теорія, досвід, проблеми : зб. наук. прац. — Випуск 14 / редкол.: І. А. Зязюн (голова) та ін. — Київ-Вінниця : ДОВ «Вінниця», 2007, — С. 357–360.

15. Михалевич В. М. Навчально-контролюючий Maple — комплекс з вищої математики / В. М. Михалевич // Інформаційні технології та комп'ютерна інженерія. — 2004. — № 1. — С. 74–78.
16. Михалевич В. М. Розвиток системи Maple у навчанні вищої математики майбутніх інженерів-механіків : монографія / В. М. Михалевич, Я. В. Крупський. — Вінниця: ВНТУ, 2013. — 236 с. ISBN. — 978-966-641-539-7.
17. Михалевич В. М. Використання систем комп'ютерної математики у процесі навчання лінійного програмування студентів ВНЗ: монографія / В. М. Михалевич, О. І. Тютюнник. — Вінниця: ВНТУ, 2016. — 279 с. ISBN 978-966-641-670-7.
18. Михалевич В. М. Розвиток системи Maple у навчанні вищої математики [Електронний ресурс] / В. М. Михалевич, Я. В. Крупський // Інформаційні технології і засоби навчання. — 2011. — Т. 21 — № 1. — Режим доступу до журн. : <http://journal.iitta.gov.ua>.
19. Тютюнник О. І. Реалізація принципу наочності за допомогою засобів СКМ у процесі навчання лінійного програмування / О. І. Тютюнник, В. М. Михалевич // Сучасні інформаційні технології та інноваційні методики навчання у підготовці фахівців: методологія, теорія, досвід, проблеми // Зб. наук. пр. — Випуск 36 / Редкол.: І.А. Зязюн (голова) та ін. — Київ-Вінниця : ТОВ фірма "Планер", 2013, — С.434-440.
20. Михалевич В. М. Розробка електронних освітніх ресурсів в середовищі СКМ Maple [Текст] / В. М. Михалевич, Я. В. Крупський, Ю. В. Добранюк // Математика та інформатика у вищій школі: виклики сучасності : зб. наук. праць за матеріалами Всеукр. наук.-практ. конф., 18-19 травня 2017 р. / М-во освіти і науки України, Вінницький державний педагогічний університет імені Михайла Коцюбинського [та ін.]. - Вінниця : ФОП Рогальська І. О., 2017. - С. 69-72. Режим доступу: <https://conferences.vntu.edu.ua/index.php/pmovc/index/pages/view/zbirn2018> Дата звернення: Черв. 2018
21. Михалевич В. М. Фрагменти електронних освітніх ресурсів з функції двох змінних в середовищі СКМ Maple [Текст] / В. М. Михалевич, Ю. В. Добранюк, Я. В. Крупський // <http://ir.lib.vntu.edu.ua/handle/123456789/15474>
22. Михалевич В. М. Курс математики для слухачів-іноземців в середовищі СКМ Maple. Алгебраїчні рівняння і системи рівнянь: Електронний освітній ресурс / В. М. Михалевич, Н. Б. Дубова, І. А. Клеопа – Вінниця : ВНТУ, 2019. – 64 с.
23. Михалевич В. М. Електронний освітній ресурс з курсу математики для слухачів-іноземців в середовищі СКМ Maple [Текст] / В. М. Михалевич, Н. Б. Дубова, І. А. Клеопа // Збірник наукових праць за матеріалами дистанційної всеукраїнської наукової конференції «Математика у технічному університеті XXI сторіччя», м. Краматорськ, 15–16 травня 2019 р. – Краматорськ : ДДМА, 2019. – С. 193-195.
24. Михалевич В. М. Використання штучного інтелекту у вивченні математики/ Михалевич В. М., Немировська Д. О. //ЛП Науково-технічна конференція підрозділів ВНТУ (2023) : Вінниця, ВНТУ, наук.-практ. конф., 21-23 червня 2023 р. Режим доступу : <https://press.vntu.edu.ua/index.php/vntu/catalog/view/788/1373/2632-1>
25. Mykhalevych V., Turzhanska I., Nemyrovska D. Joint use of ChatGPT, Maple and Maxima in teaching mathematics and computer science. Збірник тез : IV Міжнародної науково-практичної інтернет-конференції, «Математика та інформатика в науці й освіті, виклики сучасності», 25-26 травня 2023 р. Вінниця. 2023. С. 198-201. Режим доступу <https://press.vntu.edu.ua/index.php/vntu/catalog/view/791/1378/2645-1>.
26. Introducing ChatGPT: <https://openai.com/blog/chatgpt>.
27. Volodymyr O. Kraievskiy, Volodymyr O. Kraievskiy, Volodymyr M. Mykhalevych, Volodymyr M. Mykhalevych, Daniel Sawicki, Daniel Sawicki, Olga Ostapenko, Olga Ostapenko, "Modeling of the materials superplasticity based on damage summation theory ", Proc. SPIE 10808, Photonics Applications in Astronomy, Communications, Industry, and High-Energy Physics Experiments 2018, 108084S (1 October 2018); doi: 10.1117/12.2501489; <https://doi.org/10.1117/12.2501489>
28. Mikhalevich V. M. Maximum Accumulated Strain for Linear Two-Link Triangle-Like Deformation Trajectories / Volodymyr Markusovych Mikhalevich, Igor Vasilyevich Abramchuk // International Applied Mechanics. – 2021. – No. 57(6). – P. 720–736, <https://doi.org/10.1007/s10778-022-01121-w>.
29. Volodymyr Mykhalevych, Yuriy Dobraniuk, Victor Matviichuk, Volodymyr Kraievskiy, Oksana Tiutiunyk, Saule Smailova, Ainur Kozbakova. A comparative study of various models of equivalent plastic strain to fracture. Informatyka, Automatyka, Pomiarzy w Gospodarce i Ochronie Środowiska. 2023. № 1. P. 54-70. DOI: <http://doi.org/10.35784/iapgos.3496>
30. Andrii V. Titov, Andrii V. Titov, Volodymyr M. Mykhalevych, Volodymyr M. Mykhalevych, Peter Popiel, Peter Popiel, Kanat Mussabekov, Kanat Mussabekov, "Statement and solution of new problems of deformability theory", Proc. SPIE 10808, Photonics Applications in Astronomy, Communications, Industry, and High-Energy Physics Experiments 2018, 108085E (1 October 2018); doi: 10.1117/12.2501635; <https://doi.org/10.1117/12.2501635>
31. Mikhalevich V. M. Variational problems for damage accumulation models heritable type [Text] / V. M. Mikhalevich, V. O. Kraevskiy // The nonlinear analysis and application 2009 : materials of the international scientific conference, Kyiv, April 02-04th 2009. - Kyiv : NTUU "KPI", 2009. - P. 109-110.

Василина Анастасія Василівна – студентка групи 2БС-22б, факультет інформаційних технологій та комп'ютерної інженерії, Вінницький національний технічний університет, м. Вінниця, e-mail: nstvsln@gmail.com.

Науковий керівник: **Михалевич Володимир Маркусович** — д-р техн. наук, професор, завідувач кафедри вищої математики, Вінницький національний технічний університет, м. Вінниця, e-mail: mykhalevych@vntu.edu.ua.

Vasylyna Anastasia Vasylyvna- is a student of group 2BS-22b, Faculty of Information Technologies and Computer Engineering, Vinnytsia National Technical University, Vinnytsia.

Supervisor: **Mykhalevych Volodymyr M.** — Dr. Sc. (Eng.), Professor, Head of the Chair for Higher Mathematics, Vinnytsia National Technical University, Vinnytsia, mykhalevych@vntu.edu.ua.