

Домашна работа №2 - Компютърна алгебра

Компютърни науки, I курс, 2016/2017г.

Решете задачите с помощта на Maxima или Mathematica. Числата α, β и γ са последните три цифри на факултетния ви номер.

Задача 1. (1 т.) Дефинирайте списък L с дължина 5, който съдържа цифрите на факултетния ви номер. Изведете всички пермутации на L , в които γ е на първа позиция.

Задача 2. (2 т.) Дефинирайте множество S , което съдържа цифрите на факултетния ви номер и квадратите им.

а) Изведете всички 3-елементни подмножества на S , които съдържат числото β .

б) Съставете списък от произведенията на всички двойки различни числа от множеството S .

Задача 3. (2 т.) Дадени са полиномите

$$p(x) = 2x^3 - \beta x^2 + 2\alpha x^2 - \alpha\beta x + 2\beta x - \beta^2;$$

$$q(x) = 3x^4 + 3\alpha x^3 + \gamma x^2 + 3\beta x^2 + \alpha\gamma x + \beta\gamma.$$

- а) Намерете най-големия им общ делител $d(x)$, както и частните $\frac{p(x)}{d(x)}$ и $\frac{q(x)}{d(x)}$.
- б) Представете ги като списък от коефициенти и намерете сумата им.

Задача 4. (3 т.) RSA

RSA е асиметричен алгоритъм за шифриране на данни, т.е. използва двойка различни ключове при шифриране и дешифриране. Наименованието идва от фамилиите имена на създателите му - Ronald Rivest, Adi Shamir и Leonard Adleman. Алгоритъмът на RSA предоставя процедура за подписване на електронен документ и за проверка на автентичността на подписа. RSA е приложен в операционни системи на Майкрософт, Епъл, Сън и Новел. В практиката RSA може да бъде открит в телефони, на мрежови карти за Интернет, на смарт карти и др.

Генериране на двойка ключове

1. Избират се две различни прости числа p и q . За по-добра сигурност те трябва да бъдат случайни и с еднакъв брой цифри (представени в двоична бройна система).
2. Изчислява се $n = pq$. Това е модулът на частния и публичния ключ.
3. Изчислява се функцията на Ойлер: $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$.
4. Избира се цяло число e , така че $1 < e < \varphi(n)$, и освен това e и $\varphi(n)$ да нямат общи делители. Експонента на публичния ключ е e .

5. Изчислява се d , $1 < d < \varphi(n)$, което удовлетворява уравнението $de \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$. С други думи, $ed-1$ се дели без остатък на $(p-1)(q-1)$. Експонента на частния ключ е d .

Публичният ключ е съставен от модула n и от публичната експонента $e - (n, e)$. Частният ключ съдържа модула n и частната експонента $d - (n, d)$.

Шифриране

Получателят предава публичния си ключ (n, e) на изпращача и съхранява частния ключ. Изпращачът изпраща съобщение M .

Първоначално M е превърнато в число $0 < m < n$ като се използва предварително договорен за целта протокол. След което се шифрира - изчислява се шифрограмата c , където:

$$c \equiv m^e \pmod{n}.$$

Дешифриране

Получателят възстановява m от c , като използва ключовата експонента d от:

$$m \equiv c^d \pmod{n}.$$

Ако е дадено m , оригиналното съобщение M може да бъде възстановено, като се обърне схемата.

Доказателство:

$$c^d \equiv (m^e)^d \equiv m^{ed} \pmod{n}.$$

Тъй като $ed = 1 + k\varphi(n)$,

$$m^{ed} \equiv m^{1+k\varphi(n)} \equiv m(m^k)^{\varphi(n)} \equiv m \pmod{n}.$$

Последното съждение следва от Теорема на Ойлер, когато m е взаимно просто с n . Чрез използване на китайската теорема за остатъците може да бъде доказано, че сравнението важи за всички m .

С това се доказва, че сме получили първоначалното съобщение:

$$c^d \equiv m \pmod{n}.$$

Задача:

Създайте двойка частен и публичен ключ за шифър RSA - (n, d) , (n, e) , като:

- p е най-голямото просто число, което дели факултетния ви номер.
- q е най-малкото просто число, по-голямо от факултетния ви номер.

- e е най-голямото число, взаимно просто с $\varphi(n)$, ненадвишаващо факултетния ви номер.

С получения частен ключ шифрирайте фамилното си име, като представите буквите му с поредните им номера в кирилицата.

Забележка: Решените задачи трябва да бъдат предадени на един или няколко изпълними файла с разширения *.wxt*, *.wxtx* (за Maxima) или *.nb* (за Mathematica). Имената на файловете трябва да съдържат факултетен номер и номер на задача (ако задачите са на отделни файлове).