Теория информации Яковлев В.Ю. 051003 Тесты Вариант 6

1. Столбцовый улучшенный метод.

Шифрование:

 Φ раза = CRYPTOGRAPHY Дымовое AND DATA SECURITY Ключ = Стуртестированиеt

С R Y P T (Ключ)

1 3 5 2 4 (Последовательность столбцов)

С R Y P T

О G

R A P H Y

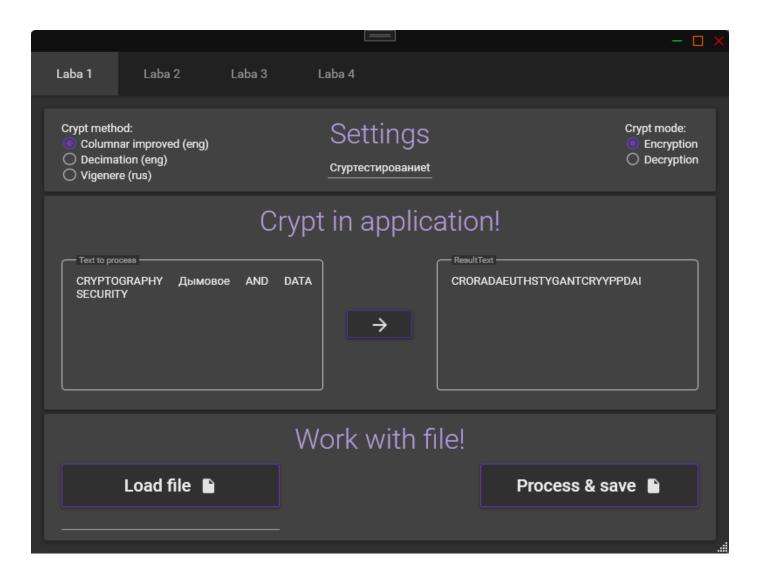
A N D

D A T A S

E C

U R I T Y
"CRORADAEU"+"THST"+"YGANTCR"+"YY"+"PPDAI"=
CRORADAEUTHSTYGANTCRYYPPDAI

Шифротекст = CRORADAEUTHSTYGANTCRYYPPDAI



Дешифрование Шифротекст = CRORADAEUTHSTYGAШИ Φ P?NTCRYYPPDAI Ключ = CrypЧТО t

Длина шифротекста = 27.

С помощью шифрования бессмысленной строки (длина длина шифротекста) узнаём кол-во символов в каждом столбце.

Так шифротекст разбивается на 5 частей (столбцов), которые были при шифровании:

CRORADAEUTHSTYGANTCRYYPPDAI = "CRORADAEU"(1)+"THST"(2)+"YGANTCR"(3)+"YY"(4)+"PPDAI"(5).

Заносим полученные части в столбцы, очерёдность заполнения определяется ключом.

Получаем:

С R Y Р Т (Ключ)

1 3 5 2 4

C

RYPT

O G

R A P H Y

A N D

D

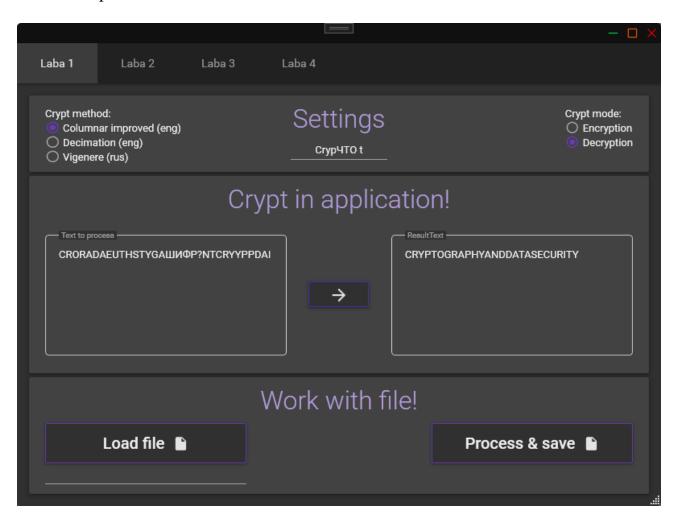
A T A S

ЕC

URITY

При построчном чтении слева направо получаем исходный текст = CRYPTOGRAPHYANDDATASECURITY.

Фраза = CRYPTOGRAPHYANDDATASECURITY

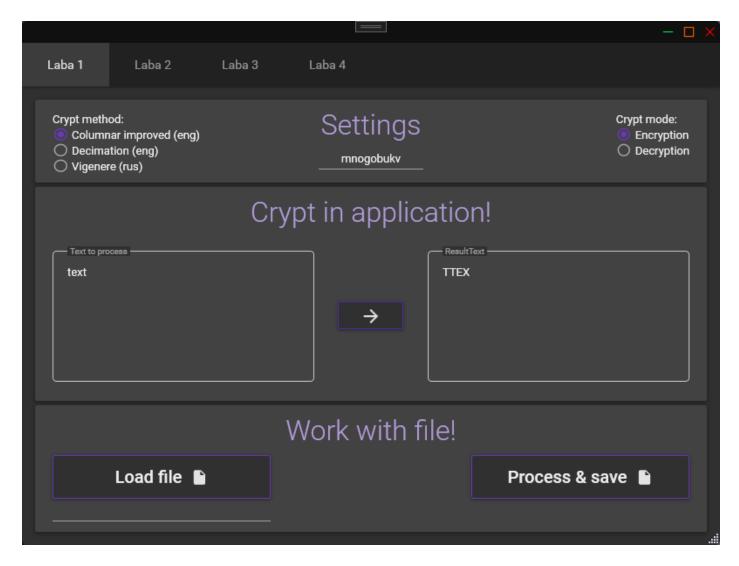


Шифрование с длиной ключа >длины текста

 Φ раза = text

Ключ = mnogobukv

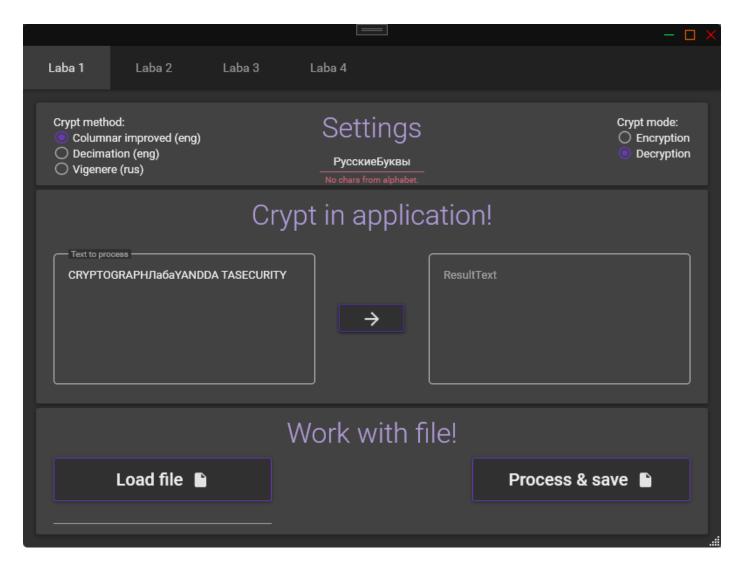
Шифротекст = ТТЕХ



Шифрование при невалидном ключе (ошибка):

Фраза = CRYPTOGRAPHЛабаYANDDA TASECURITY

Ключ = РусскиеБуквы



2. Метод децимаций.

Английский алфавит:

1 3 5 6 7 0 10 11 12 13 14 15 16 17 18 Т Ε Ρ В G J K L Μ Ν 0 Q R S

19 20 21 22 23 24 25 T U V W X Y Z

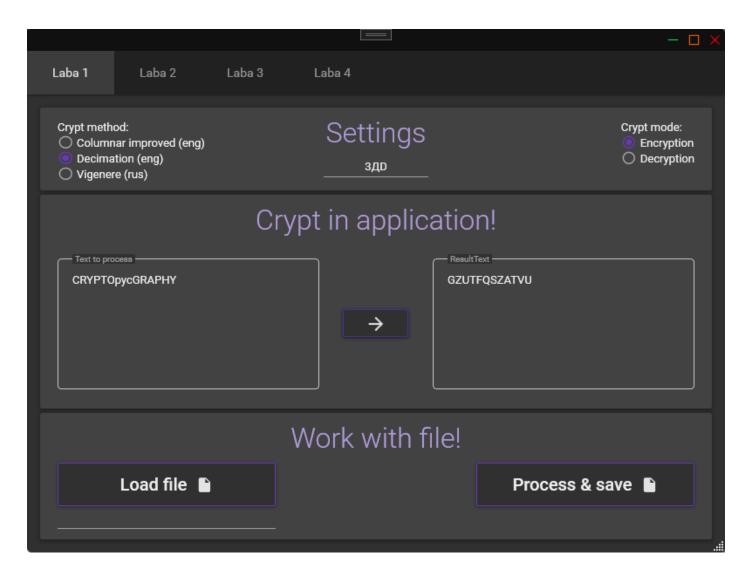
Шифрование:

Фраза = CRYPTOpycGRAPHY

Ключ = 3ДD

 C Υ Ρ 0 G R Α Υ 17 24 15 19 14 6 17 0 15 7 24 *3%26 6 5 16 18 25 0 25 20 19 19 21 20 G Τ S U F Q Α Τ VU

Шифротекст = GZUTFQSZATVU



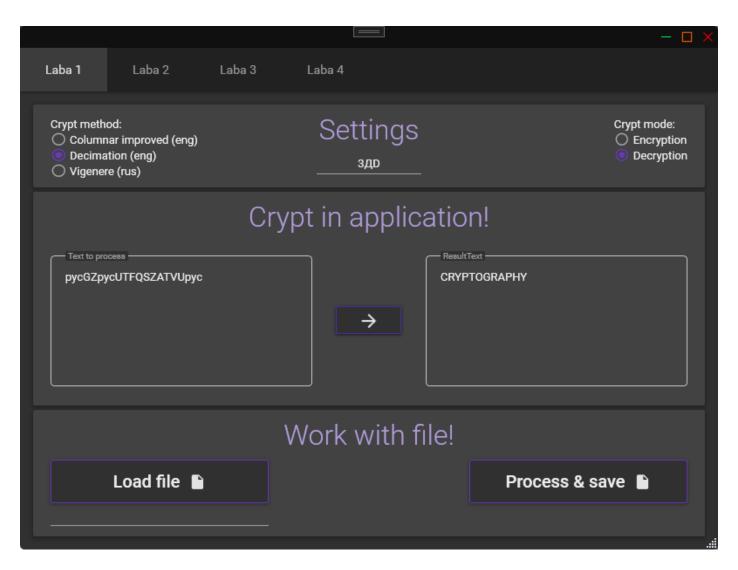
Дешифрование:

Шифротекст = pycGZpycUTFQSZATVUpycКлюч = 3ДD

Зашифрованный английский алфавит (для ключа 3): А В С D Е F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z A D G J M P S V Y B E H K N Q T W Z C F I L O R U X

Шифротекст = GZUTFQSZATVU. Заменяем символы шифротекста на символы из оригинального алфавита по таблице выше.

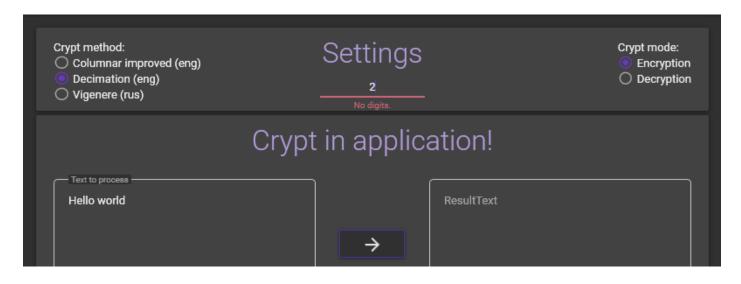
G Z U T F Q S Z A T V U C R Y P T O G R A P H Y **Opasa** = **CRYPTOGRAPHY**



Использование не взаимно простых чисел в ключе (ошибка)

Фраза = Hello World

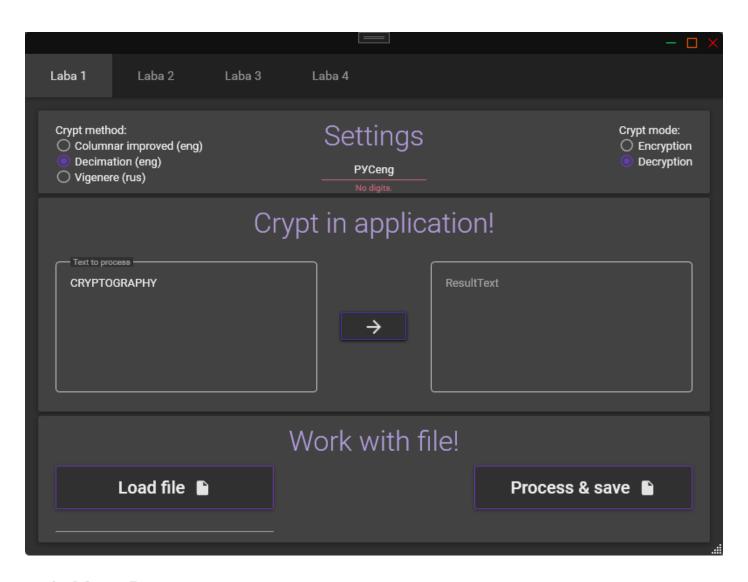
Ключ = 2 (длина алфавита = 26)



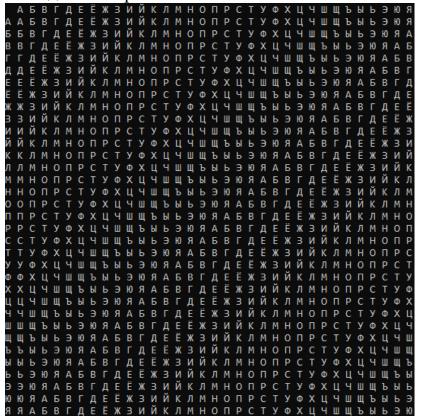
Дешифрование при невалидном ключе (ошибка):

 Φ раза = CRYPTOGRAPHY

Ключ = РУСепд



3. Метод Виженера.

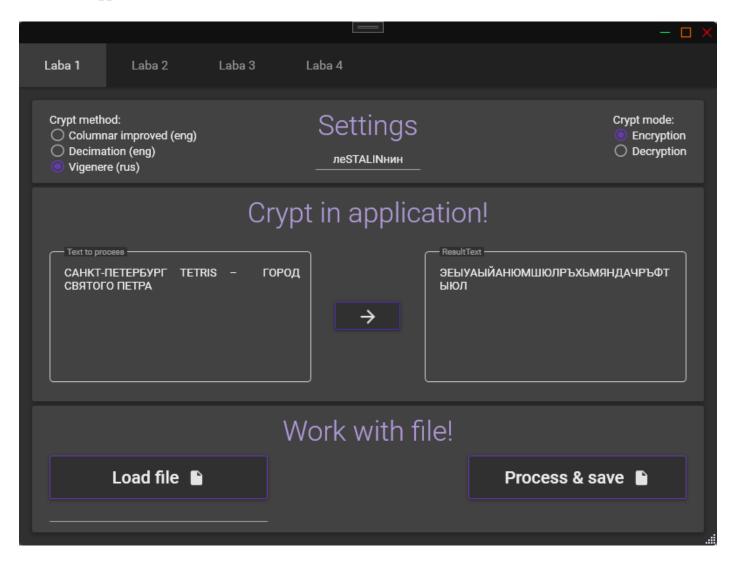


Шифрование:

Фраза = CAHKT-ПЕТЕРБУРГ TETRIS – ГОРОД СВЯТОГО ПЕТРА Ключ = леSTALINнин

Используя таблицу выше, находим пересечения строки (начинается с символа ключа) и столбца (начинается с символа текста).

Шифротекст = ЭЕЫУАЫЙАНЮМШЮЛРЪХЬМЯНДАЧРЪФТЫЮЛ



Дешифрование:

Шифротекст = ЭЕЫУАЫЙАНЮМШSSGЮЛРЪХЬМЯНДАЧРЪФТЫЮЛ Ключ = леSTALINнин

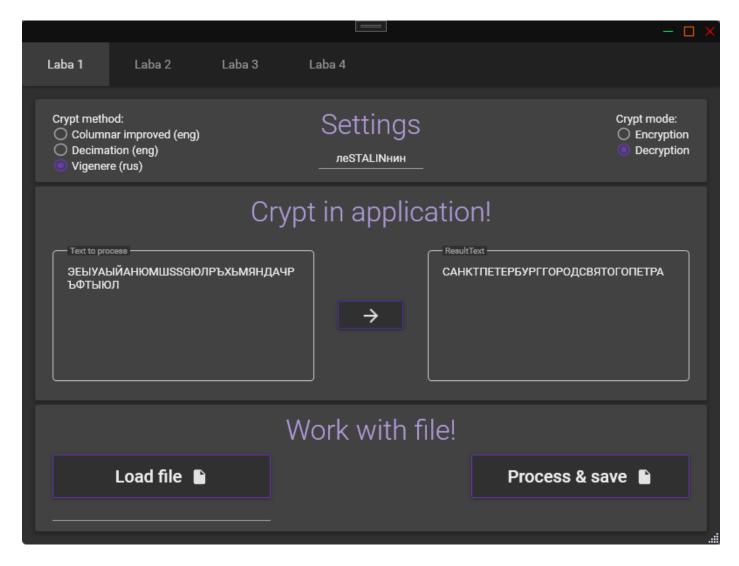
Используя таблицу выше, находим строку по букве ключа, находим букву шифротекста. Верхняя буква является буквой исходного текста.

ЭЕЫУАЫЙАНЮШШЮЛРЪХЬМЯНДАЧРЪФТЫЮЛ

ЛЕНИНЛЕНИНЛЕНИНЛЕНИНЛЕНИНЛІНИНЛІ (Ключ)

САНКТПЕТЕРБУРГГОРОДСВЯТОГОПЕТРА

Фраза = САНКТПЕТЕРБУРГГОРОДСВЯТОГОПЕТРА

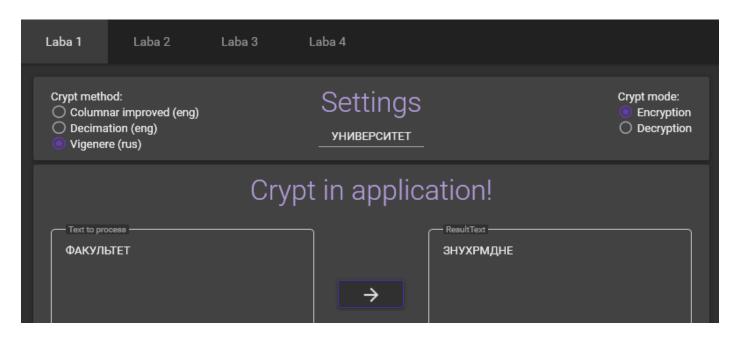


Шифрование при длине ключа > длина текста

Фраза = Факультет

Ключ = Университет

Шифротекст = ЗНУХРМДНЕ



Шифрование при невалидном ключе (ошибка): Фраза = ЭЕЫУАЫЙАНЮМШЅЅСЮЛРЪХЬМЯНДАЧРЪФТЫЮЛ Ключ = STALIN

