

# Криптография

## Разминка

Расшифруйте **шпдж{лдхиофывист}**

Найдите сдвиг и расшифруйте **djuе{clapwnrgml}**

Зшифруйте фразу «не хочу быть программистом», используя ключ «кодинг»

	1	2	3	4	5	6
1	А	Б	В	Г	Д	Е
2	Ё	Ж	З	И	Й	К
3	Л	М	Н	О	П	Р
4	С	Т	У	Ф	Х	Ц
5	Ч	Ш	Щ	Ъ	Ы	Ь
6	Э	Ю	Я	.	,	?

Расшифруйте слово 15 24 14 26 34 14 13 34 33

ПНЕОИЗСЕДТИУППЕЛРЕЕ

## Компьютерные способы шифрования

### XOR (исключающее ИЛИ)

Это логическая операция, которая широко используется в криптографии для создания сложных шифровок. В отличие от обычного шифрования, при котором каждый символ шифруется по аналогии с сдвигом (например, с помощью ключа), XOR работает так:

- Если два бита одинаковы, результат будет **0**.

- Если два бита разные, результат будет **1**.

## Основные особенности XOR:

- Это операция, где тот же самый ключ используется и для шифрования, и для дешифрования (симметричный)
- Применяется в симметричных шифрах и алгоритмах, таких как **RC4**, и в системах на базе **шифрования потока**

## Пример (XOR-шифрование):

```
01101000 01100101 01101100 01101100 01101111 00100000 01101001 01101101 00100000  
01110101 01110011 01101001 01101110 01100111 00100000 01101101 01100001 01111000  
00100000 01101101 01100101 01110011 01110011 01100101 01101110 01100111 01100101  
01110010
```

Ключ пусть будет **232**:

```
11101000
```

Применяя последовательно на каждом байте:

```
01101000  
11101000  
-----  
10000000
```

## Результат:

```
11000010 10000000 11000010 10001101 11000010 10000100 11000010 10000100 11000010  
10000111 11000011 10001000 11000010 10000001 11000010 10000101 11000011 10001000  
11000010 10011101 11000010 10011011 11000010 10000001 11000010 10000110 11000010  
10001111 11000011 10001000 11000010 10000101 11000010 10001001 11000010 10010000  
11000011 10001000 11000010 10000101 11000010 10001101 11000010 10011011 11000010  
10011011 11000010 10001101 11000010 10000110 11000010 10001111 11000010 10001101  
11000010 10011010
```

## Как понять, что перед нами XOR?

- Обычно XOR используется для **шифрования одного символа или небольших блоков** данных. Если ты видишь, что текст выглядит как случайный набор символов, и ты знаешь, что это побитовая операция, скорее всего, это XOR

- Кроме того, если видно, что зашифрованное сообщение и ключ одинаковой длины -- это тоже может быть признаком XOR

## Практика:

1. Побалуйтесь с XOR. Зашифруйте сообщение, передайте соседу, а он пусть попробует расшифровать. Сделайте выводы
2. Попробуйте сделать XOR несколько раз. И передайте другу на расшифровку.  
Посмотрим, что из этого выйдет ;)
3. На листке с места преступления злоумышленник оставил записку: "Способны ли вы найти меня? `cf8caf7eebce0ffe4bcbfd3e2b8efe4bde2b8bff8fff5edd3ffd3e1b8e0bcebbcf1`".  
На экспертизе выявили, что невидимыми чернилами написано 3 буквы: "**XOR**".  
Сможешь ли ты разгадать загадку?

## Перестановки (Transposition Ciphers)

Символы текста только изменяют свои позиции. В отличие от подстановки, в перестановке используется тот же самый набор символов, просто они перемещаются по тексту

### Как понять, что это перестановка?

- Перестановка часто делает текст трудным для анализа по частоте букв. Однако, если заметно, что набор символов остался тот же, а структура текста изменена, скорее всего, это перестановка (если есть часть исходного текста)

**12.** Старшеклассница Таня, увлекающаяся криптографией, решила рассказать своей подруге Ангелине о переживаниях насчёт собственного будущего. Но чтобы не загружать подругу своими проблемами и не расстраивать её, она решила сделать это в более интересной форме, а именно с помощью зашифрованного послания. Известно, что для этого Таня использовала таблицу, но сколько в ней было строк и столбцов, неизвестно (число столбцов  $> 1$ , число строк  $> 1$ ). Девочка записала сообщение последовательно, начиная с левой верхней ячейки и заполняя каждую строку слева направо. Также известно, что длина зашифрованного послания при делении на число столбцов даёт остаток, равный 3 (то есть в последней строке Таниной таблицы записаны последние 3 символа её сообщения). Затем Таня выписала последовательно содержимое всех столбцов, начиная с левой верхней ячейки и выписывая каждый столбец сверху вниз.

Зашифрованное послание: **ПНЕОИЗСЕДТИУППЕЛРЕЕ.**

Помогите Ангелине расшифровать послание, чтобы понять, что беспокоит Таню. В ответ запишите без пробелов полученный текст, число строк таблицы, которую использовала Таня для зашифрования и число её столбцов.

В последней строке - 3 символа

Ищем: 19 %  $X = 3$

**Таких числа 2:** 4 и 8

Пробуем 8 столбцов и 3 строки:

ПНЕОИЗСЕДТИУППЕЛРЕЕ

П

НЕОИЗСЕДТИУППЕЛРЕЕ

П

Н

ЕОИЗСЕДТИУППЕЛРЕЕ

ПОС

НИЕ

ЕЗДТИУППЕЛРЕЕ

ПОСТУПЕЛРЕЕ

НИЕИП

ЕЗД

**ПОСТУПЛЕ**

**НИЕИПЕРЕ**

**ЕЗД**

**11.** Для шифрования используется таблица, в которой самая верхняя строка содержит буквы русского алфавита, расположенные в случайном порядке, самый левый столбец содержит номера строк. Остальные ячейки таблицы содержат двузначные числа, причём в столбце могут повторяться числа, а в строке нет. При шифровании строки таблицы просматриваются последовательно, начиная со строки под номером 1.

	А	В	У	Д	Л	Р	Й	Г	Е	О	Т	И	М	С	...
1	13	78	65	31	23	98	45	37	56	15	55	81	11	10	...
2	57	56	37	45	74	82	90	81	76	49	52	92	15	16	...
3	31	82	57	24	68	98	49	42	97	12	63	64	17	18	...
4	44	12	36	11	49	18	10	99	53	57	61	98	21	22	...
5	63	71	12	33	31	27	49	81	16	77	51	83	19	20	...
6	17	15	57	41	82	97	31	16	49	44	21	92	23	24	...
7	11	37	49	16	31	61	18	97	36	15	82	19	25	26	...
...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...

Известно, что таблица позволяет зашифровать одно слово несколькими способами, но для каждого получившегося шифра выполняются следующие условия:

- В начале шифртекста идёт начальная группа цифр, длина которой не превышает длину шифруемого слова, причём среди цифр этой начальной группы не может встретиться 0.
- Затем идут двузначные числа (число двузначных чисел совпадает с длиной шифруемого слова, то есть каждая буква слова шифруется одним двузначным числом).

Также известно, что зашифровано слово из 7 букв, имеющее отношение к программному обеспечению, и полученный шифр выглядит так:

121111 31 82 57 49 12 16 97

Какое слово было зашифровано?

121111 - Последовательно суммируем?

- 1 -> 31 = Д
- 2 -> 82 = Р
- 2 -> 57 = А
- 3 -> 49 = Й
- 4 -> 12 = В
- 5 -> 16 = Е
- 6 -> 97 = Р

## Бинарные сдвиги

Сдвиг влево (оператор `<<`) — это операция, при которой все биты числа сдвигаются на заданное количество позиций влево, а справа добавляются нули

Допустим, у нас есть число **7** ( 00000111 )

После сдвига влево на 2, оно стало ( 00011100 ) = 28

Вправо такая же логика, но мы делим на 2, а не умножаем

ПОСЕДТИУППЕЛРЕЕ

НИ

ЕЗ

### Практика:

Вы оказались в далеком будущем, людей не осталось. Теперь есть только роботы. И вот к вам подошел робот Тимофей и сказал:

```
11100100 110101100 11100000 101010000 11100000 101010100 11100100 110001100  
11100000 101000100 1100100000 11100100 110111100 11100000 101110100 11100000  
101001100 11100000 101011000 11100000 101101000 11100000 101110100 11100000  
101001000 1100100000 11100000 101101000 1100100000 11100000 101011000 11100100  
110111100 11100000 101001000 11100000 101100000 11100100 110110100 1100100000  
11100100 110110000 11100000 101011000 11100100 110101000 11100000 101011000
```

Расшифруйте, что он хочет от вас

## Алгоритмы криptoанализа

### Info

**Криptoанализ** — это искусство и наука расшифровки зашифрованных сообщений **без знания ключа**. Он включает в себя использование различных методов для выявления слабых мест в криптографических алгоритмах и попытки извлечь скрытую информацию

Грубо говоря, криptoанализ — это искусство взлома шифров, где задача — найти способ расшифровать текст, **не зная ключа**

## Частотный анализ

**Частотный** анализ — это один из самых старых и наиболее популярных методов криptoанализа, применяемых к шифрам подстановки, таким как шифр Цезаря или шифр Виженера. Этот метод основывается на анализе частоты появления символов в

зашифрованном тексте:

$$\text{Freq}_x = \frac{Q_x}{Q_{\text{all}}},$$

где  $\text{Freq}_x$  — частотность слова  $x$ ,  
 $Q_x$  — количество употреблений слова  
 $x$ ,  
 $Q_{\text{all}}$  — количество употреблений всех  
слов.

Также необходимо найти закономерности в шифротексте и попытаться расшифровать его с помощью анализа структуры текста

Идея довольно простая:

- В любом языке буквы встречаются с разной частотой. Например, в русском языке *наиболее часто* встречаются буквы **о, и, е, а** и так далее
- Задача криptoанализа заключается в том, чтобы определить, какие символы в *шифротексте* соответствуют наиболее часто встречающимся буквам в языке

Вот статистика с [Wiki](#) для русского языка:

буква	ранг	употреблений	частотность
а	3	40487008	8,01%
б	21	8051767	1,59%
в	9	22930719	4,54%
г	19	8564640	1,70%
д	13	15052118	2,98%
е	2	42691213	8,45%
ё	33	184928	0,04%
ж	25	4746916	0,94%
з	20	8329904	1,65%
и	4	37153142	7,35%
й	23	6106262	1,21%
к	11	17653469	3,49%
л	10	22230174	4,40%

буква	ранг	употреблений	частотность
м	12	16203060	3,21%
н	5	33838881	6,70%
о	1	55414481	10,97%
п	14	14201572	2,81%
р	8	23916825	4,73%
с	7	27627040	5,47%
т	6	31620970	6,26%
у	15	13245712	2,62%
ф	31	1335747	0,26%
х	24	4904176	0,97%
ц	28	2438807	0,48%
ч	22	7300193	1,44%
ш	26	3678738	0,73%
щ	29	1822476	0,36%
ъ	32	185452	0,04%
ы	17	9595941	1,90%
ь	18	8784613	1,74%
э	30	1610107	0,32%
ю	27	3220715	0,64%
я	16	10139085	

Я собрал свою статистику, проанализировав статьи из вики на частотность. Sample вышел небольшим - всего 10к строк. Вот результаты ([справа - моя, слева - вики](#)):

о - 10.97%	о: 33393 (10.24%)
е - 8.52%	и: 27708 (8.50%)
а - 8.01%	а: 27325 (8.38%)
и - 7.34%	е: 24497 (7.51%)
н - 6.71%	с: 22969 (7.04%)
т - 6.28%	н: 21996 (6.74%)
с - 5.52%	р: 19947 (6.12%)
р - 5.32%	т: 17166 (5.26%)
в - 4.58%	в: 14965 (4.59%)
л - 4.02	л: 12410 (3.81%)
к - 3.49%	к: 12128 (3.72%)
м - 3.27%	д: 9465 (2.90%)
д - 3.03%	я: 8873 (2.72%)
п - 2.81%	м: 8579 (2.63%)
у - 2.62%	п: 7572 (2.32%)
я - 2.03%	у: 7297 (2.24%)
ы - 1.93%	г: 6562 (2.01%)
ъ - 1.85%	ы: 6252 (1.92%)
г - 1.77%	з: 4962 (1.52%)
з - 1.62%	й: 4860 (1.49%)
ч - 1.47	б: 4458 (1.37%)
й - 1.22%	ъ: 3937 (1.21%)
х - 0.99%	ч: 3586 (1.10%)
ж - 0.94%	х: 3482 (1.07%)
ш - 0.89%	ж: 2053 (0.63%)
ю - 0.55%	ц: 2038 (0.62%)
ц - 0.48%	ф: 1797 (0.55%)
э - 0.36%	ю: 1720 (0.53%)
φ - 0.23%	ш: 1420 (0.44%)
ё - 0.09%	щ: 1269 (0.39%)
	э: 712 (0.22%)
	ё: 585 (0.18%)
	ъ: 162 (0.05%)

Разница достигается из-за:

1. Размера семпла
2. Контекста

### ⌚ Important

Важно отметить, что текст, который мы пытаемся расшифровать криптоанализом, должен быть достаточно длинным, чтобы найти осмыслинность в словах и определить замены

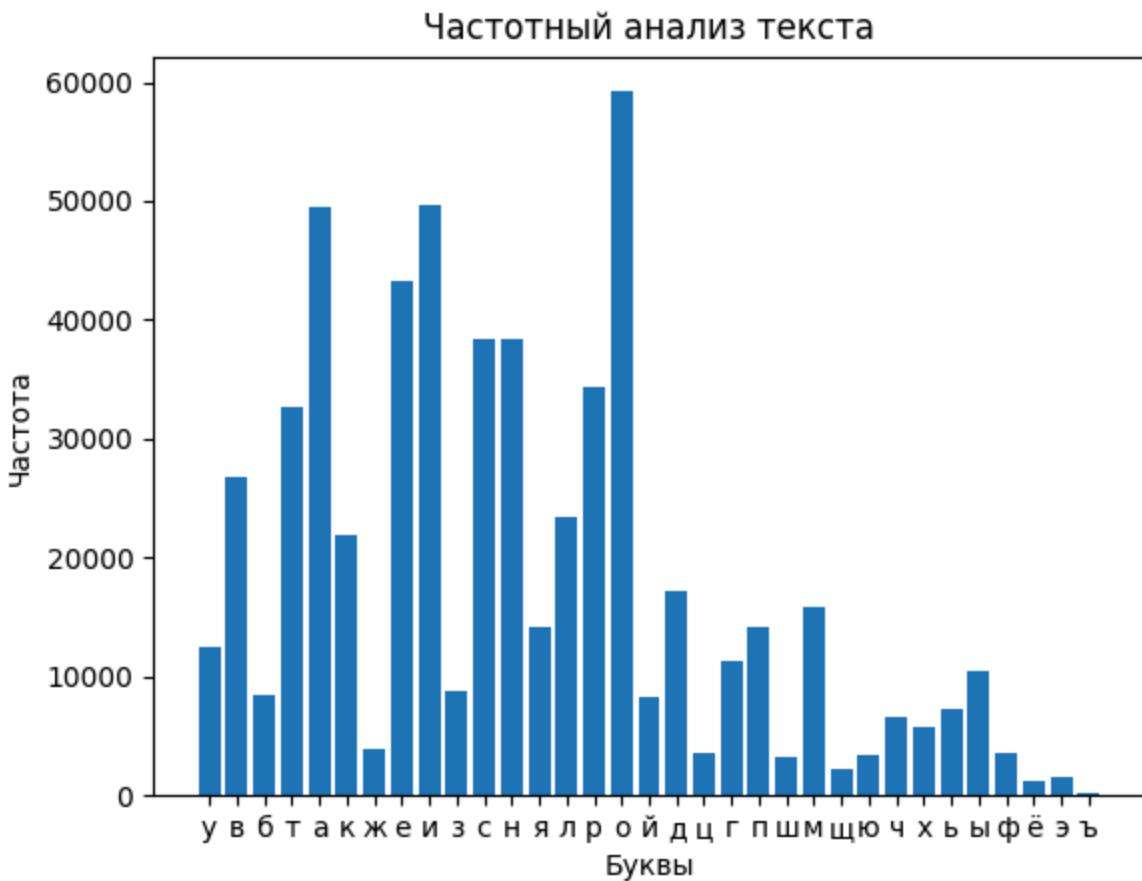
Если мы возьмем, к примеру, такой текст:

Мэие Кшъфеу – гшэв эй ёёбпий шещцвэй э эьцщёжвпий бщжгшгц мэиегцфвэу, вфьцфввпю ц ллшёжр еэбяягчг дгаягцгшкф Таэу Кшъфеу, ягжгепю эёдгарьцфа щчг шау ьфнэжп цгшввгю дщещдэёяэ. Сжгж мэие гжвгёэжёу я жэдз бгвгфаифцэжвпий дгшёжфвгцглвпий мэиегц э ефхгжфшк дг деэвкэдз ёшцэчф хзяц фаифцэжф вф иэяёэегцфввгщ лёяаг дгъэкэю. Вфдеэбще, дээ ёшцэчщ вф З хзяцф «А» дещцеинфшкёу ц «D», «В» – ц «E», э жфя шфащ. Вщёбгжеу вф дегёжгжэ, ц фвжэлвпщ цещбшвф сжгж бщжгш гхщёдщлэцфа шгёжфжглвэт ягвиэшшвкэфарвгёжр, жфя яфя хгармэвёжцг дегжэцвэягц вщ збщаэ лэжфжр шфыш гжяепжпщ жящёжп. Ёщгшву мэие Кшъфеу вщ ёлэжфшкёу вфшшывпб эй-ьф ащчягёжэ щчг цьагбф (вфдеэбще, бщжгшгб лфёжгжвгчг фвфаэйф эаэ дщещхгев цёйи цгьбгывпий ёшцэчгц), вг гв гёжфшкёу цфывпб злшхвпб эвёжезбшвжгб ц яеэдджчефиээ. Щчг дээбшвутж шау гхоуёвшвэу хфьгцпий деэвкэдгц мэиегцфвэу, ф жфяыш ц чгагцгагбяф, яцщёжфий э дегёжпий дегчеффбфий шау ягшэегцфвэу ёггхнщвэю. Яегбщ жгчг, бгшэиэяфкээ мэиен Кшъфеу ащчаэ ц гёвгцз хгащ ёагывпий фачгеэжбгц, жфяэй яфя ROT13, ягжгепю эёдгарьзшкёу шау лфёжэлвгчг ёяепжэу жящёжф ц эвжшевшкш (вфдеэбще, ёдгюашегц эаэ гжцшкгц вф ьфшфвэу).

И попробуем провести частотный анализ, получим следующее:



Если попробуем анализировать классический **русский алфавит**:



## Шаги для расшифровки простой подмены:

- Мы знаем, что в русском языке буква **о** встречается чаще всего
- Пытаемся найти буквы в шифрованном сообщении, которые наиболее часто повторяются (например, в нашем случае это будет **к** и **г**)
- Предполагаем, что эти символы могут быть заменой для **о** и **и** в оригинальном тексте
- Сдвигаем буквы шифрованного текста на нужное количество позиций, чтобы получить читаемый текст

Я сидел 2 часа, в итоге получилось что-то типа:

Мибр Кегаря – опис иг вадуз претсиз и игтевнсуз денопот жибротасия, сагтассуц т  
йевнф ридвловою моклотопха Ткия Кегаря, лоноруц ивмокфготак еью пкя гашину тоессоц  
меремивли. Снон жибр онсовинвя л нимь досоакбатинсуз мопвнастойсуз жиброт и  
рачонаен мо мрисхимь вптиыа чълт акбатина са билвиротассое йивко могихиц. Вамридер,  
мри вптиые са З чълта «А» мретращенвя т «Д», «В» – т «Е», и нал паке. Вевдонря са  
мровнонь, т аснийсузे тредеса энон деноп очевмейитак повнанойсыш лосбипесхиакфсонф,  
нал лал чокфжисвнто мронитсилот се ъдеки йинанф паюе онлрунует нелвну. Ёьюпся жибр

Кегаря се вийнаенвя сапеюсуд иғ-ға көвлөнни ею тгкода (самридер, денопод йавнонсою асакига ики меречора твез тогдоюсуз вптиыот), со ос овнаенвя таюсуд ыйечсуд исвирьдеснод т лримноырабии. Щю мридесяшн пкя очёявсесия чаготуз мрисхимот жибротасия, а налюе т ыокотокодлаз, лтевназ и мровнуз мрыраддаз пкя лопиротасия воочщесиц. Яроде новю, допибилахии жибра Кегаря көвки т овсоть чоке вкоюсуз акыориндот, нализ лал, лоноруц ивмокфъенвя пкя йавнийсою влруния нелвна т иснерсene (самридер, вмоцкерот ики онтенот са гапасия).

Магии не существует о\_о. Я разочарован

Придется доработать ручками. Из совсем нечитаемого, мы получили +- что-то осмысленное. Если прям ~~сөөсем делать нечего~~ вдаться в анализ, можно заметить Мибр Кегаря. Предположим там зашифровано Шифр Цезаря - тогда меняем остальные буквы во всем тексте

M => Ш

Б => Ш

К => Ц

...

Можно найти слова:

- из - з тоже валидна
- Юция цезаря ==> Юлия Цезаря? (Тк мы уверены в буквах и, я, а следующее слово - Цезаря) ==> Ц = Л
- буква Т встречается довольно часто, особенно в единичном экземпляре. *Буква-Предлог?*
- Шри вптиые ==> При ... ? Тогда Ш = П

Шифр Цезаря – опис из вадуз претсиз и изтевнсуз денопот жифротасия, саттассул т ыйевнф ридвлою Поллотопха Юлия Лезаря, лонорул ивПолФотоЛ ею пля Защину тоессол ПереПивли. Сон жифр онсовинвя л ниПь досоалФатинсуз Попвнастойсуз жифрот и рабонаен По ПрисхиПь вптиыа чьлт алФатина са Филвиротассое йивЛо ПозихиЛ. ВАПридер, При вптиые са З чьлта «А» Претращенвя т «D», «В» – т «E», и нал палее. Вевдонря са Провноң, т аснийсуе тредеса энон деноп очевПейитал повнанойсыП лосФипесхиалФсовнф, нал лал чолжисвнто Пронитсилот се ьдели йинанф паюе онлрунue нелвну. Ёьюпся жифр Цезаря се вийнаенвя сапеюсуд из-за Левловни ею тЗЛода (сАПридер, денопод йавнонсою асалиЗа или Перечора твез тоЗдоюсуз вптиыот), со ос овнаенвя таюсуд ыйечсуд исвирьдеснод т приПноырафии. Щю ПридесяПн пля очёявсесия чаZотуз ПрисхиПот жифротасия, а налюе т ыоЛотоЛодлаз, лтевназ и Провнуз ПроЙраддаз пля лопиротасия воочщесил. Яроде новю, допибилахии жифра Лезаря Левли т овсоть чолее влоюсуз

алыориндот, нализ лал , лонорул ивПолфЗъенвя пля йавнийсюо влруния нелвна т иснерсене (саПридер, вПоллерот или онтенот са Запасия).

- приПноырафии ==> криптографии? Л = П, Н = Т, Ы = Г
- пЛя ==> для? П = Д

Шифр Цезаря – одис из вадуз дреВсиз и изВевТсуз деТодоВ жиФровасия, саЗвассул в йевТф ридвлоГо Полловодха Юлия ЛеЗаря, лоТорул ивПолфЗоВал еГо для ЗащиТу Воессол ПереПивли. СToT жиФр оТсовиТвя л ТиПь досоалФавиТсуз ПодвТасоВойсуз жиФров и ракоТаеT По ПрисхиПь вДвиГа чълв алФавиTa са ФилвираВассое йивло ПоЗихиL. ВаПридер, При вДвиГе са З чълва «A» ПрeВращаетвя в «D», «B» – в «E», и Тал далее. ВевдоТря са ПровТоТь, в асTийсue Вредеса эToT дeТод очевПейиВал довTaTойсyP лосФидесхиалФсовTф, Тал лал чолжисвTво ПрoтиVсилов се ьдели йиTaTф Даюе отЛруTуе ТелвTu. ЁеГодся жиФр Цезаря се вийTаеTвя садеюсуд из-за ЛеГловTi еГо вЗЛода (саПридер, дeТодод йавTоТсоГо асаLiЗa или Перечора Ввез Воздюсуз вДвиГоВ), со ос овTаеTвя Ваюсуд ьиечсуд исвTрьдесTод в приПтоГрафии. щГо ПридесяPT для очёявсесия чаЗоВуз ПрисхиПоВ жиФровасия, а Талюе в ГоЛоВоЛодлаз, лВевTаз и ПровTуз ПроГраддаз для лодироВасия воочщесил. Яроде ТоГо, додифилахии жиФра ЛеЗаря ЛеГли в овсоВь чолее влоюсуз алГориTдоВ, Тализ лал , лоТорул ивПолфЗъеTвя для йавTийсоГо влрутia ТелвTa в исTerсeTe (саПридер, вПоллероВ или отВeTоВ са Задасия).

И так далее пока не расшифруем. Работает на **любом** шифре **простой замены**

С Вижером дела обстоят... поинтереснее



## Расшифровка виженера

Ключевым моментом является правильное определение длины ключа. Один из способов — это использование **метода Касиски**, который помогает вычислить, на какой длине ключа возможно наблюдать регулярные повторения шифрованных блоков. Например, если зашифрованное сообщение имеет одинаковые блоки (например, "ШЖ" и "ШЖ" через некоторое количество символов), это может быть подсказкой для длины ключа

## Метод Касиски:

Предварительный этап:

- Сравниваем **одинаковые** последовательности букв в шифрованном сообщении. Чем больше таких повторений на одинаковых интервалах, тем больше вероятность, что это из-за **повторения ключа**
- Отмеряем расстояния между этими одинаковыми последовательностями. Наибольшие расстояния вероятнее всего **будут кратны длине ключа**
- После того как длина ключа будет определена, можно разбить зашифрованный текст на несколько строк, соответствующих буквам ключа

После того как мы разобьём текст по длине ключа, каждая строка будет представлять собой зашифрованный текст, где использован один и тот же сдвиг (соответствующий символу ключа)

- Для каждой строки вычисляем частотный анализ:**

Для каждой строки в алфавите используется один и тот же сдвиг, мы можем провести частотный анализ, чтобы найти самый часто встречающийся символ. Обычно в русском языке наиболее частой буквой является "**о**" или "**е**". Таким образом, находим сдвиг, который преобразует наиболее частую букву в строке в «о» или «е»

Сдвиг, найденный с помощью частотного анализа, можно использовать для расшифровки каждой строки. Для этого просто сдвигаем все символы этой строки назад на найденное количество позиций в алфавите

**Пример:**

хóбу (ыссдvmkeц ьър – дсдýр сцдрцéубн йижúыавс; дъх. хж бърбwt гжхж, енвадвп, вогецр) – раеяъйгюнр пцхцз, ъеэалялткар гъхраеауоч боб-дъв в хшагтуш ьяа ехщцксянгъ бвэ-юущшай, убниаэш яэуийум вугешъх ъеэалявацлцэ, шатадиж твуыгльдъуаэш эа рсчца, на гъщжц ынъндшюцсахнушшай ь зсдбтешбию сдаьсдуъ. ссан йижуыавс ю яуоъа щпбъяио пцеврм аёыасъян «жхж» упвиэ януия ь «гжх» тшчангш. ыцсюавя яу фцлсбцц дцхъикъ ыняиуюанср x ъезмюнэяявч йкаят, вохъацль фиэи бдъдиу ёъфо, иёъты хупстн шч ылсеяъчцешае афюсзахняиц[2]. лцжаявps пввоавсян трсёй ераюц ылсеяъчцешай фъасрм, бъ траецэа щуыртът ясмс, гъгчъёну иж ешечяоъ и ящятцдтгнмац. бощчице, у чтуядвъ ылсеяц, ояу пгё шш юцшъян гаювядорётэяя вцшуиъан охбб бегбл хлр лшалнбъфо уоядубятяир – раа бмян «жхж» ва жхж. жссчяоч ьояйтвт учъжнахцэ дцхбйке гюадаяфътн вяуоцбцц гъёнвн

**Подсказка:** Придется искать цикличности по ключу

**Расшифровка:**

Найдем длину ключа. Заметим:

- «жжж» ва жжж - нашли повторы. Расстояние - 5. Вероятно, длина ключа это 5

Частотность (по тексту):

```
Counter({  
    'а': 53,  
    'я': 38,  
    'ц': 37,  
    'у': 32,  
    'с': 31,  
    'ъ': 31,  
    'в': 28,  
    'ь': 28,  
    'н': 28,  
    'е': 27,  
    'х': 23,  
    'б': 23,  
    'д': 22,  
    'т': 22,  
    'р': 21,  
    'о': 20,  
    'и': 20,  
    'ш': 20,  
    'г': 19,  
    'ж': 18,  
    'л': 15,  
    'ю': 14,  
    'э': 14,  
    'ч': 14,  
    'ы': 13,  
    'й': 12,  
    'п': 9,  
    'м': 8,  
    'ё': 8,  
    'щ': 7,  
    'ф': 7,  
    'к': 6,  
    'з': 4})
```

**Тогда разбиваем текст на 5 столбцов и пытаемся найти ключ:**

Х	О	В	У	Ы
С	С	Д	В	М
К	Е	Ц	Ь	Ь
Р	Д	С	Д	Й
Р	С	Ц	Д	Р
Ц	Е	У	Б	Н
Й	И	Ж	У	Ы
А	В	С	Д	Ь

--- ЧАЩЕ ВСЕГО ---

Р	Е	С	Д	Ы
---	---	---	---	---

Для каждой найденной буквы, вычислим позицию. И для каждой найденной выберем по частотному анализу наиболее подходящую букву для сдвига. Выполним

$$pos(\text{Частотная буква}) - pos(\text{Нашли В Столбце}) = pos(\text{Буква Ключа})$$

1. Буква Р:  $17 - 33 \% 33 = 17$  (Ключ-буква С)

'б': 23,	д: 9465 (2.90%)
'д': 22,	я: 8873 (2.72%)
'т': 22,	м: 8579 (2.63%)
'р': 21,	п: 7572 (2.32%)
'о': 20,	у: 7297 (2.24%)
'и': 20,	г: 6562 (2.01%)
'ш': 20,	ы: 6252 (1.92%)

2. Буква Е:  $6 - 5 \% 33 = 1$  (Ключ-буква А)

'ъ': 28,	т: 17166 (5.26%)
'н': 28,	в: 14965 (4.59%)
'е': 27,	л: 12410 (3.81%)
'х': 23,	к: 12128 (3.72%)
'б': 23,	д: 9465 (2.90%)

3. Буква С:  $19 - 1 \% 33 = 18$  (Ключ-буква С)

'ц': 37,	а: 27325 (8.38%)
'у': 32,	е: 24497 (7.51%)
'с': 31,	с: 22969 (7.04%)
'ъ': 31,	н: 21996 (6.74%)
'в': 28,	р: 19947 (6.12%)

4. Буква Д:  $5 - 17 \% 33 = 21$  (Ключ-буква У)

'х': 23,	к: 12128 (3.72%)
'б': 23,	д: 9465 (2.90%)
'д': 22,	я: 8873 (2.72%)
'т': 22,	м: 8579 (2.63%)
'р': 21,	п: 7572 (2.32%)

Даже если мы не нашли последнюю букву - ничего страшного (поставим вместо настоящей буквы свою, скажем "**A**"). Большая часть ключа у нас есть и мы можем найти последнюю букву ключа по тексту:

добра (яасторщее июя – дárня серфёевнс шихáяова; рад. xx наября жххх, ссратоу, россья) – росгийскся певъца, исболняпщая падросдковыы поп-рак в дедстве ана увэекалсс поб-музыбой, виначале глушар руссъих исболниделей, ьотормх траяслиравали бо радъо, но пазже зсинтевесовсвшиис и заребежнми ардистаюи. самс шихаяова к гвоим эюбимм песяям отяосилс «ххх» аурил лсвин и «жхх» бевонсе. яесмодря на шеланье девачки зснимадься в юузыкльноы школц, родидели бмли пратив таго, чтобы дауать еы класгичесью обвазовсние[2]. шъханоуа протовалс братн урокъ класгичесой гидары, на бросъла зиятия гама, пасчитс их съучныи и неънтерцсныи. поздяе, в дцвятоу класге, она усё же вешилс самогтоятцльно ъзучидъ одне песн для шольнаго выгтуплнния – эдо былс «ххх» од ххх. ухачныы концрт вдахновъл девешку пводолшить огвоенъе гитсры

яасторщее = настоящее, значит по таблице (и **ИСХОДНОМ** шифротексте) находим, что последняя буква ключа - **Н**

		Буквы исходного текста																															
		А	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И	Й	К	Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц	Ч	Ш	Щ	Ы	Ь	Э	Ю	Я	
Буквы ключа	А	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И	Й	К	Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц	Ч	Ш	Щ	Ы	Ь	Э	Ю	Я		
	Б	В	Г	Д	Е	Ж	З	И	Й	К	Л	М	Н	О	П	Р	С	Т	У	Ф	Х	Ц	Ч	Ш	Щ	Ы	Ь	Э	Ю	Я			
Н																																	

## ПРАКТИКА

### 1. Выполните частотный анализ и расшифруйте

жфяыш эъцщёжвfu яфя «ызыыфаяф» – егёёэюёяфу цгщввfu ефшэгёжфвкэу, шг 2023 чгшф деэвфашыфцмфу ьфдфшвгбз цгщввгбз гяезчз э цщнфтифу вф лфёжгжщ 4625 яЧк ё гшвгдгагёвгю бгшзаукэщю вф цщейвщю хгягцгю дгагёш. Хгармэт лфёжр цещбщвэ ефшэгёжфвкэу жефвёаэезшж бфеяще яфваф, ягжепю ьцзлэж яфя ягегжяэю «ызыыфнэю» ёэчвфа, дгцжгеутнэюёу гяаг 25 ефь ц бэвзжз, вг эвгчшф бфеяще дещепцфшжёу, дгёащ лщчг дегэёйгшэж дщещшфлф чгагёгцпий ьфягшэегцфввпий ёггхнщвэу вф езёёягб уьпящ. Цщнфвэш ёжфвкээ гёэнщёжцаущжёу вщдещепцвг. Шфжф вфлфаф цщнфвэу гёдфеэцфшжёу. Дещшдгафчфшжёу, лжг ёжфвкэу вфлфаф цщнфвэш ц 1975 чгшз

### WRITEUP:

толза ньвастеок лол «ымээзодло» – рисснуслок виаеек роянистоечнк, яи 2023 гиюо прнеоядазовюок ьопояеим виаеемб илрмгм н вавыоцыок ео йостита 4625 лЧч с ияеипидисеиу биямдкчнау ео варжеау филивиу пидиса. Хидшюмц йостш врабаен роянистоечнк троесд  
нрмат борлар лоеодо, литирху ьвмийт лол лиритлну «змээзыну» снгеод, пивтиркцынуск илиди 25 рөв в бнемтм, еи неигяо борлар пархвоатск, писда йаги принсжиянт парайою гидисивхж ьолиянривоежж сиифыаену ео рмслиб къхла. Цавоена стоечнн исмыаствдкатск еапархвеи. Шото еойодо вавоенк испорнвоатск. Драяпидогоатск, йти стоечнк еойодо вавоена в 1975 гиям

### в 1975 гиям - в 1975 году

толза ньвастеок лол «ыУззодло» – р0сснуслок в0аеек родн0стоечнк, до 2023 г0до прнеоддазовюок ьоподебу в0аее0бу ОлрУГУ н вавыоцыок ео йост0та 4625 лЧч с Оде0п0д0се0у б0дудкчнау ео варжеау ф0л0в0у п0д0са. Х0дшюц йостш врабаен родн0стоечнк троесд  
нрУат борлар лоеодо, л0т0рху ьвУйт лол л0р0тлну «зУзз0ны» снгеод, п0вт0ркцынуск Ол0д0 25 рөв в бненуу, е0 нe0гд0 борлар пархвоатск, п0сда йаг0 пр0нсж0днt парадойо г0д0с0вхж ьол0днр0в0еежж с00фыаену ео рУссл0б къхла. Цавоена стоечнн ОсУяаствдкатск

еапархвө0. Шото еойодо вавоенк Оспорнвоатск. Драдп0догоатск, йт0 стоечнк еойодо вавоена в 1975 гОДУ

ДО 2023 гОДо ==> года

тАлза ньвастeАк лАл «ыУззАдлA» – р0сснуслАк в0аeeАк рАДн0стАечнк, до 2023 гОДА прнеАддазАвюАк ьАпАдe0БУ в0аee0БУ ОлрУГУ н вавиАцыАк еА йАст0та 4625 лЧч с Одeоп0д0с0е0у б0дУдкчнау еА варжеау ф0л0в0у п0д0са. Х0дшюУц йАстш врабаен рАДн0стАечнк тРАесd  
нрУат бАрлар лАеАдА, л0т0рху ьвУйт лАл л0р0тлну «зУззАынУ» снгeАд, п0вт0ркцынуск Ол0д0 25 рАь в бнeУтУ, е0 нe0гДА бАрлар прапхвАатск, п0сда йаг0 пр0нсж0днt парадАйА г0д0с0вхж ьАл0днр0вАеeхж с00фыаену еА рУссл0б къхла. ЦыАена стАечнн ОсУыаствдкатск еапархвө0. ШАТА еАйАдА вавиAенк ОспАрнвАатск. Драдп0дАгАатск, йт0 стАечнк еАйАдА вавиAена в 1975 гОДУ

## Атака с известным открытым текстом (Known-plaintext attack)

Когда криptoаналитик имеет доступ как к зашифрованному тексту, так и к его **открытой версии**, это называется атакой с известным открытым текстом. Криptoаналитик использует это знание, чтобы найти **ключ**, который был использован для шифрования

### Задание:

Вы давно сталкерите однокласснику. Вы (случайно) смогли подсмотреть ее переписку с кем-то и увидели расшифровку:

ыоппюч уиать нщдъвшя рсббфрё 88005553535

Вы знаете, что там написано:

ПРОДАМ ГАРАЖ ВЫГОДНО ЗВОНИТЕ 88005553535

Ваш корыстный дух проснулся и вы хотите прочитать все. Что же в остальных сообщениях?

ыойнгэшүү ебкүрцэ ымндоеп?

Щг, шир цхцл т шэйй к ныщцфдж э ппммф ефpx{гъкпожэх\_качак\_4\_сую\_к\_п\_цф\_дгчь\_въеп}?  
ячю цунюк