Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України "Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського" Фізико-технічний інститут

Криптографія

Комп'ютерний практикум №3 Криптоаналіз афінної біграмної підстановки

Варіант 4

Виконали:

Студенти 3 курсу

Загородній Я.М, Венгер П.Ю.

Перевірив:

Мета роботи: Набуття навичок частотного аналізу на прикладі розкриття моноалфавітної підстановки; опанування прийомами роботи в модулярній арифметиці.

Постановка задачі:

- 1. Реалізувати підпрограми із необхідними математичними операціями: обчисленням оберненого елементу за модулем із використанням розширеного алгоритму Евкліда, розв'язуванням лінійних порівнянь. При розв'язуванні порівнянь потрібно коректно обробляти випадок із декількома розв'язками, повертаючи їх усі.
- 2. За допомогою програми обчислення частот біграм, яка написана в ході виконання комп'ютерного практикуму No1, знайти 5 найчастіших біграм запропонованого шифртексту (за варіантом).
- 3. Перебрати можливі варіанти співставлення частих біграм мови та частих біграм шифртексту (розглядаючи пари біграм із п'яти найчастіших). Для кожного співставлення знайти можливі кандидати на ключ (a,b) шляхом розв'язання системи:

$$\begin{cases} Y^* \equiv aX^* + b \pmod{m^2} \\ Y^{**} \equiv aX^{**} + b \pmod{m^2} \end{cases}$$

- 4. Для кожного кандидата на ключ дешифрувати шифртекст. Якщо шифртекст не є змістовним текстом російською мовою, відкинути цього кандидата.
- 5. Повторювати дії 3-4 доти, доки дешифрований текст не буде змістовним.

Хід роботи:

1. Реалізувати підпрограми із необхідними математичними операціями: обчисленням оберненого елементу за модулем із використанням розширеного алгоритму Евкліда, розв'язуванням лінійних порівнянь. При розв'язуванні порівнянь потрібно коректно обробляти випадок із декількома розв'язками, повертаючи їх усі.

```
from math import gcd
 # Функція реалізації розширеного алгоритму Евкліда
vdef extended euclid(a, b):
     if a == 0:
         return b, 0, 1
     gcd_val, x, y = extended_euclid(b % a, a)
     return gcd val, y - (b // a) * x, x
 # функція знаходить обернений елемент числа а за модулем m
vdef modulo_inverse(a, m):
     if gcd(a, m) != 1:
        return "Can't find a^(-1)"
     else:
     u = extended_euclid(a, m)[1]
    return u % m
 # Функція для вирішення лінійних конгруентних рівнянь
vdef modular_equation(a, b, mod):
     d = gcd(a, mod)
     if d == 1:
         x = (modulo_inverse(a, mod) * b) % mod
         return [x]
     else:
         if b % d != 0:
             return ["no solutions"]
         else:
             results = []
             x = modular_equation(a // d, b // d, mod // d)[0]
             for i in range(d):
                 results.append((x + (mod // d) * i) % mod)
             return results
```

1. Функція extended euclid(a, b):

Ця функція реалізує розширений алгоритм Евкліда, який:

- Рекурсивно обчислюється НСД для чисел а та b, доки а не стане нулем.
- У зворотному напрямку розраховуються коефіцієнти х і у.
- 2. Функція modulo_inverse(a, m):

Ця функція знаходить обернений елемент числа а за модулем т

- Перевіряється, чи а та m взаємно прості (якщо ні, обернений елемент знайти неможливо)
- Використовується розширений алгоритм Евкліда, щоб знайти коефіцієнт и, який є оберненим елементом.
- 3. Функція modular_equation(a, b, mod):

Ця функція розв'язує лінійне конгруентне рівняння вигляду: a·х≡b(mod)

- Якщо d=1, рівняння має єдиний розв'язок (використовується обернений елемент а для знаходження х)
- Якщо d>1 і b не кратне d (Розраховується один розв'язок і потім доповнюється іншими, враховуючи періодичність). Інакше розв'язків немає
- 2. За допомогою програми обчислення частот біграм, яка написана в ході виконання комп'ютерного практикуму No1, знайти 5 найчастіших біграм запропонованого шифртексту (за варіантом).

```
from collections import Counter
# Функція для отримання всіх біграм у тексті
def get_bigrams(text):
   bigrams = [text[i:i+2] for i in range(len(text)-1)]
 return bigrams
# Функція для пошуку найпоширеніших біграм у тексті
def find_most_common_bigrams(text, top_n=5):
 bigrams = get_bigrams(text)
 bigram counts = Counter(bigrams)
  total big = sum(bigram counts.values())
 --most_common_bigrams = bigram_counts.most_common(top_n)
   return most_common_bigrams, total_big
chipter_text = open('04.txt', 'r', encoding='utf-8').read().replace("\n", "")
most_common_bigrams, total_big = find_most_common_bigrams(chipter_text) # list
chipher_bigrams = []
for bigram, count in most_common_bigrams:
   chipher_bigrams.append(bigram)
  --freq bigr = count/total big
   print(f"Біграм: {bigram}, Кількість: {count}, Частота {freq_bigr:.3%}")
print(chipher_bigrams)
```

Результат:

```
Біграм: еш, Кількість: 68, Частота 1.163% Біграм: шя, Кількість: 52, Частота 0.890% Біграм: еы, Кількість: 50, Частота 0.855% Біграм: до, Кількість: 49, Частота 0.838% Біграм: зо, Кількість: 48, Частота 0.821% ['еш', 'шя', 'еы', 'до', 'зо']
```

3. Перебрати можливі варіанти співставлення частих біграм мови та частих біграм шифртексту (розглядаючи пари біграм із п'яти найчастіших). Для кожного співставлення знайти можливі кандидати на ключ (a,b) шляхом розв'язання системи:

```
rus_birgams = ["ст", "но", "то", "на", "ен"]
alphabet_str = 'абвгдежзийклмнопрстуфхцчшщьыэюя'
pairs_list_bigram = [(rus_bigr, cipher_bigr) for rus_bigr in rus_birgams for cipher_bigr in chipher_bigrams]
print("Pairs:")
print(pairs_list_bigram)
# Створення словника для перетворення літер у їх числове представлення
lettertonum = {letter: index for index, letter in enumerate(alphabet_str)}
# Перетворення кожної біграми в числове представлення
pairs num bigram = [
   (len(alphabet_str) * lettertonum[pair[0][0]] + lettertonum[pair[0][1]],
   len(alphabet_str) * lettertonum[pair[1][0]] + lettertonum[pair[1][1]])
    for pair in pairs_list_bigram]
print("Pairs num:")
print(pairs_num_bigram)
alphabet squared = len(alphabet str) ** 2
possible_key = []
# Функція для знаходження різниці двох значень
def find_delta(first_el, second_el):
   delta = first_el - second_el
   return delta
```

```
# Пошук можливих ключів
for first in range(len(pairs_num_bigram)):
   X1, Y1 = pairs_num_bigram[first]
    for second in range(first + 1, len(pairs_num_bigram)):
       X2, Y2 = pairs_num_bigram[second]
       delta_X = find_delta(X1, X2)
       delta Y = find delta(Y1, Y2)
       if delta X == 0:
           continue
           result = modulo inverse(delta X, alphabet squared)
         · # Якщо обернений елемент знайдено
        if isinstance(result, int):
              num_delta_X = result
             - a = (delta_Y * num_delta_X) % alphabet_squared
             - b = (Y1 - a * X1) % alphabet_squared
            answer = modular_equation(a, b, alphabet_squared)
               if answer is not None:
                  possible_key.append((a, b))
      except ValueError as e:
           print("ValueError:", e)
      continue
print('Maybe key:')
chunk size = 10
for i in range(0, len(possible_key), chunk_size):
   chunk = possible_key[i:i + chunk_size]
   print(chunk)
```

Результат:

```
Pairs:
[('ct', 'ea'), ('ct', 'wa'), ('ct', 'wa'), ('ct', 'ya'), ('ct', 'ya'), ('to', 'sa'), ('wo', 'wa'), ('wo', 'wa'), ('wo', 'ya'), ('wo', 'ya'), ('wo', 'sa'), ('to', 'wa'), ('to', 'wa'), ('to', 'ya'), ('to', '
```

4. Для кожного кандидата на ключ дешифрувати шифртекст. Якщо шифртекст не ϵ змістовним текстом російською мовою, відкинути цього кандидата.

5. Повторювати дії 3-4 доти, доки дешифрований текст не буде змістовним.

```
char_to_index = {char: i for i, char in enumerate(alphabet_str)}
index_to_char = {i: char for i, char in enumerate(alphabet_str)}
encrypted_text = chipter_text.replace('\r', '')
# Перетворюємо зашифрований текст у числовий список, замінюючи кожен символ його індексом
encrypted_numbers = [char_to_index[char] for char in encrypted_text]
# Функція для дешифрування афінного шифру
def decrypt_affine_cipher(numbers, key_a, key_b, modulus_squared):
   decrypted_message = []
      inverse_a = modulo_inverse(key_a, modulus_squared)
   except ValueError:
      print(f"Оберненого не існує для key_a = {key_a}. Пропускаємо ключ.")
    for index in range(0, len(numbers), 2):
      - first num = numbers[index]
       second_num = numbers[index + 1] if index < len(numbers) - 1 else 0</pre>
      bigram_index = first_num * 31 + second_num
      if not all(isinstance(value, int) for value in [inverse_a, bigram_index, key_b, modulus_squared]):
       return None
      original_index = (inverse_a * (bigram_index - key_b)) % modulus_squared
     first_original = original_index // 31
     --- second original = original index % 31
    decrypted_message.append(index_to_char[first_original % len(alphabet_str)])
       decrypted_message.append(index_to_char[second_original % len(alphabet_str)])
   return ''.join(decrypted_message)
decrypted_variants = {}
for key_a, key_b in possible_key:
   decrypted_result = decrypt_affine_cipher(encrypted_numbers, key_a, key_b, alphabet_squared)
   if decrypted_result:
       decrypted_variants[(key_a, key_b)] = decrypted_result
1.5s
```

Функція decrypt_affine_cipher дешифрує текст, зашифрований афінним шифром, використовуючи задані ключі keya i kayb

- 1. Знаходження оберненого елемента для
 - Використовується функція modulo_inverse.
 - Якщо обернений елемент не існує, дешифрування неможливе.
- 2. Обробка біграм:
 - Текст перетворюється в числові біграми (двійки чисел) за індексами символів.
 - Для кожної біграми обчислюється її зворотне значення за формулою:

$$Y^* - Y^{**} \equiv a(X^* - X^{**}) \pmod{m^2}$$
. $b = (Y^* - aX^*) \mod m^2$.

• Розрахунок індексів символів для дешифрованого тексту.

```
uncommon_bigrams = ["щт", "ьо", "ьок", "юв", "яы", "аы", "бй", "гй", "дй", "еы", "ши", "шя", "щб", "щд", "щрк", "ьы", "ыы", "ыыы", "ыы", "
# Функція для розбиття тексту на біграми
def generate_bigrams(text):
          return [text[index:index + 2] for index in range(0, len(text), 2)]
def calculate_uncommon_bigrams(text, uncommon_list):
         bigrams_in_text = generate_bigrams(text)
          uncommon_count = sum(1 for bigram in bigrams_in_text if bigram in uncommon_list)
          return uncommon_count
uncommon_bigram_counts = {}
for decryption_key, decoded_text in decrypted_variants.items():
         uncommon_count = calculate_uncommon_bigrams(decoded_text, uncommon_bigrams)
          uncommon_bigram_counts[decryption_key] = uncommon_count
sorted_uncommon_counts = sorted(uncommon_bigram_counts.items(), key=lambda item: item[1])
print("Топ-10 ключів із найменшою кількістю рідкісних біграм:")
 for rank, (key, count) in enumerate(sorted_uncommon_counts[:10], start=1):
           print(f"{rank}. Ключ {key} - Кількість рідкісних біграм: {count}")
```

Результат:

```
Топ-10 ключів із найменшою кількістю рідкісних біграм:

1. Ключ (390, 10) - Кількість рідкісних біграм: 5

2. Ключ (554, 598) - Кількість рідкісних біграм: 5

3. Ключ (862, 108) - Кількість рідкісних біграм: 7

4. Ключ (503, 890) - Кількість рідкісних біграм: 12

5. Ключ (641, 960) - Кількість рідкісних біграм: 14

6. Ключ (376, 489) - Кількість рідкісних біграм: 14

7. Ключ (221, 489) - Кількість рідкісних біграм: 16

8. Ключ (80, 788) - Кількість рідкісних біграм: 17

9. Ключ (771, 536) - Кількість рідкісних біграм: 18

10. Ключ (571, 351) - Кількість рідкісних біграм: 18
```

В даній частині коді перевіряємо кожний декодований текст на наявність рідкісних біграм і сортуємо їх за зростанням і вибираємо топ-10

Перевіремо перший ключ і записуємо в файл:

```
final_key = (390, 10)

# Отримуємо розшифрований текст за фінальним ключем

decrypted_text = decrypted_variants[final_key]

output_file_name = "decrypted_text.txt"

∨ with open(output_file_name, "w", encoding="utf-8") as output_file:

output_file.write(decrypted_text)

print(decrypted_text)

print(f"Розшифрований текст збережено у файл: {output_file_name}")
```

Відкритий текст:

еслиправдачтодостоевскийвсибиринебылподверженприпадкамтоэтолишьподтв ерждаетточтоегоприпадкибылиегокаройонболеевнихненуждалсякогдабылкарае минымобразомнодоказать этоневозможноскорее этойнеобходимостью в наказани идляпсихическойэкономиидостоевскогообясняетсяточтоонпрошелнесломленны мчерезэтигодыбедствийиуниженийосуждениедостоевскоговкачествеполитичес когопреступникабылонесправедливымиондолженбылэтознатьноонпринялэтоне заслуженноенаказаниеотбатюшкицарякакзаменунаказаниязаслуженногоимзасв ойгрехпоотношению ксвоему собственному отцувместо самонаказания ондалсебя наказатьзаместителюотцаэтодаетнамнекотороепредставлениеопсихологическом оправданиинаказанийприсуждаемыхобществомэтонасамомделетакмногиеизпре ступниковжаждутнаказанияеготребуетихсверхяизбавляясебятакимобразомотса монаказаниятотктознаетсложноеиизменчивоезначениеистерическихсимптомов пойметчтомыздесьнепытаемсядобитьсясмыслаприпадковдостоевскогововсейпо лнотедостаточнотогочтоможнопредположитьчтоихпервоначальнаясущностьост аласьнеизменнойнесморянавсепоследующиенаслоенияможносказатьчтодостоев скийтакникогдаинеосвободилсяотугрызенийсовестивсвязиснамерениемубитьот цаэтолежащеенасовестибремяопределилотакжеегоотношениекдвумдругимсфер ампокоющимсянаотношениикотцукгосударственномуавторитетуикверевбогавп ервойонпришелкполномуподчинениюбатюшкецарюоднаждыразыгравшемусни мкомедиюубийствавдействительностинаходившуюстолькоразотражениевегопр ипадкахздесьверхвзялопокаяниебольшесвободыоставалосьунеговобластирелиг иознойпонедопускающимсомненийсведениямондопоследнейминутысвоейжизн ивсеколебалсямеждуверойибезбожиемеговысокийумнепозволялемунезамечатьт етрудностиосмысливанияккоторымприводитверавиндивидуальномповторениим ировогоисторическогоразвитияоннадеялсявидеалехристанайтивыходиосвобожд ениеотгреховииспользоватьсвоисобственныестраданиячтобыпритязатьнарольхр истаеслионвконечномсчетенепришелксвободеисталреакционеромтоэтообясняет сятемчтообщечеловеческаясыновняявинанакоторойстроитсярелигиозноечувств одостиглаунегосверхиндивидуальнойсилыинемоглабытыпреодоленадажееговыс окойинтеллектуальностьюздесьнасказалосьбыможноупрекнутьвтомчтомыотказ ываемсяотбеспристрастностипсихоанализаиподвергаемдостоевскогооценкеиме ющейправонасуществованиелишьспристрастнойточкизренияопределенногомир овоззренияконсерваторсталбынаточкузрениявеликогоинквизитораиоценивалбы достоевскогоиначеупрексправедливдляегосмягченияможнолишьсказатьчтореш ениедостоевскоговызваноочевиднозатрудненностьюегомышлениявследствиене врозаедвалипростойслучайностьюможнообяснитьчтотришедеврамировойлитер атурывсехврементрактуютоднуитужетемутемуотцеубийствацарьэдипсофоклага млетшекспираибратьякарамазовыдостоевскогововсехтрехраскрываетсяимотивд еяниясексуальноесоперничествоиззаженщиныпрямеевсегоконечноэтопредставл еновдрамеоснованнойнагреческомсказанииздесьдеяниесовершаетсяещесамимге роемнобезсмягченияизавуалированияпоэтическаяобработканевозможнаоткрове

нноепризнаниевнамеренииубитьотцакакогомыдобиваемсяприпсихоанализекаж етсянепереносимымбезаналитическойподготовкивгреческойдраменеобходимое смягчениеприсохранениисущностимастерскидостигаетсятемчтобессознательны ймотивгерояпроецируетсявдействительностькакчуждоеемупринуждениенавяза нноесудьбойгеройсовершаетдеяниенепреднамеренноиповсейвидимостибезвлия нияженщиныивсежеэтостечениеобстоятельствпринимаетсяврасчеттаккаконмож етзавоеватьцарицуматьтолькопослеповторениятогожедействиявотношениичудо вищасимволизирующегоотцапослетогокакобнаруживаетсяиоглашаетсяеговинан еделаетсяникакихпопытокснятьеессебявзвалитьеенапринуждениесосторонысуд ьбынаоборотвинапризнаетсяикаквсецелаявинанаказываетсячторассудкуможетп оказатьсянесправедливымнопсихологическиабсолютноправильнованглийскойд рамеэтоизображеноболеекосвеннопоступоксовершаетсянесамимгероемадругим длякоторогоэтотпоступокнеявляетсяотцеубийствомпоэтомупредосудительныйм отивсексуальногосоперничествауженщиныненуждаетсявзавуалированииравнои эдиповкомплексгероямывидимкакбывотраженномсвететаккакмывидимлишьток акоедействиепроизводитнагерояпоступокдругогоондолженбылбызаэтотпоступо котомститьностраннымобразомневсилахэтосделатьмызнаемчтоегорасслабляетс обственноечувствовинывсоответствиисхарактеромневротическихявленийпроис ходитсдвигичувствовиныпереходитвосознаниесвоейнеспособностивыполнитьэт озаданиепоявляютсяпризнакитогочтогеройвоспринимаетэтувинукаксверхиндив ндуальную онпрезирает других неменее чемсебяесли обходиться скаждым позаслуг амктоуйдетотпоркивэтомнаправлениироманрусскогописателяуходитнашагдаль шеиздесьубийствосовершенодругимчеловекомоднакочеловекомсвязаннымсуби тымтакимижесыновнимиотношениямикакигеройдмитрийукоторогомотивсексуа льногосоперничестваоткровеннопризнаетсясовершенодругимбратомкоторомук акинтереснозаметить достоевский передалсвою собственную болезных кобы эпиле псиютемсамымкакбыжелаясделатыпризнаниечтомолэпилептикневротиквомнеот цеубийцаивотвречизащитниканасудетажеизвестнаянасмешканадпсихологиейон амолпалкаодвухконцахзавуалировановеликолепнотаккакстоитвсеэтоперевернут ьинаходишьглубочайшуюсущность восприятия достоевского заслуживает насмеш киотнюдьнепсихологияасудебныйпроцессдознаниясовершеннобезразличноктоэ тотпоступоксовершилнасамомделепсихологияинтересуетсялишьтемктоеговсво емсердцежелаликтопоегосовершенииегоприветствовалипоэтомувплотьдоконтр астнойфигурыалешивсебратьяравновиновныдвижимый первичными позывамиис кательнаслажденийполныйскепсисациникиэпилептическийпреступниквбратьях карамазовыхестьсценаввысшейстепенихарактернаядлядостоевскогоизразговора сдмитриемстарецпостигаетчтодмитрийноситвсебеготовностькотцеубийствуибр осаетсяпереднимнаколениэтонеможетявлятьсявыражениемвосхищенияадолжно означатьчтосвятойотстраняетотсебяискушениеисполнитьсяпрезрениемкубийце илиимпогнушатьсяипоэтомупереднимсмиряетсясимпатиядостоевскогокпреступ никудействительнобезграничнаонадалековыходитзапределысостраданиянакото роенесчастныйимеетправоонанапоминаетблагоговениескоторымвдревностиотн

осилиськэпилептикуидуше	внобольномупреступникдлянегопочтиспасительвзяв
шийнасебявинукоторуювд	ругомслучаенеслибыдругиеаа

Висновок:

Ми здобули практичні навички частотного аналізу на прикладі моноалфавітних підстановок, а також отримали досвід з засобами роботи в модулярній арифметиці. Змогли розшифрувати такст і відкинути неправильно розшифровані тексти за допомогою всіх кандидатів на ключ.