НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ «КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ ім. СІКОРСЬКОГО» НН ФІЗИКО-ТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ КОМП'ЮТЕРНИЙ ПРАКТИКУМ №3 З ПРЕДМЕТУ «СИМЕТРИЧНА КРИПТОГРАФІЯ» «КРИПТОАНАЛІЗ АФІННОЇ БІГРАМНОЇ ПІДСТАНОВКИ»

Виконали:

ФІ-04 Коваль Марія

ФІ-04 Недашківський Іван

Перевіряв:

Чорний О.М.

Мета комп'ютерного практикуму

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

Постановка задачі та варіант завдання

- 0. Уважно прочитати методичні вказівки до виконання комп'ютерного практикуму.
- 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 №1, знайти 5 найчастіших біграм запропонованого шифротексту (за варіантом).
- 3. Перебрати можливі варіанти співставлення частих біграм мови та частих біграм шифротексту (розглядаючи пари біграм із п'яти найчастіших). Для кожного співставлення знайти можливі кандидати на ключ (a,b) шляхом розв'язання системи (1).
- 4. Для кожного кандидата на ключ дешифрувати шифротекст. Якщо шифротекст не є змістовним текстом російською мовою, відкинути цього кандидата.
- 5. Повторювати дії 3-4 доти, доки дешифрований текст не буде змістовним. У разі необхідності змінити кодування алфавіту (див. методичні вказівки).

3 методичними рекомендаціями були ознайомлені, усі додаткові вказівки виконали. Варіант виконаної роботи - №7.

Хід роботи, опис труднощів, що виникали, та шляхів їх розв'язання

Завдання великих труднощів не викликали. Найскладнішою частиною було побудувати розшифровку для тексту.

Нижче будуть наведені усі результати роботи.

5 найчастіших біграм у шифротексті нашого варіанту:

Після проведення усіх дій зі знаходженням ключа, розшифруванням шифротексту тощо, ми отримали велику кількість ключів, що теоретично підходять під наш текст, через що виникла необхідність у прописуванні автоматичного розпізнавача для російської мови, тобто відсіювача попередньо неправильних ключів. Для цього ми застосували 4 властивості та за цими критеріями відсіювали ключі. Поперше, ми перевіряли на найчастіші та найрідші літери. Якщо з 5-ти найчастіших літер мови хоча б 4 будуть присутні у найчастіших літерах розшифрованого тексту, то він пройшов перевірку. І дзеркально, якщо хоча б одна найрідша літера присутня у найчастіших — він не пройшов перевірку. Окрім того, ми додали

критерій перевірки на частоти біграм на перетинах. Якщо на перетинах хоча б 2 з 5 найчастіших біграм також повторяться, то текст пройшов перевірку. Цих трьох факторів було достатньо, щоб отримати остаточну відповідь, однак, слід зазначити, що ми додали четвертий критерій індексу відповідності з 2-ї лабораторної, який самостійно приходив майже до остаточної відповіді, лишаючи після себе доступними лише 2 підходящі ключі, один з яких виявився правильним. Тому теоретично, можна було б обійтись і без інших критеріїв.

Значення ключа для нашого варіанту: [(200, 900)], де a=200, b=900

Нижче приведено невеличкий фрагмент шифрованого тексту та результат його розшифрування віднайденим ключем.

хетжщбеыжиллйшплебторюкечожлхуемебсфбпвгщпсакюбизыщплбющижбщвлвачоофлеы мюэвифйжлищвлиффечозуазщмвьпфйбсфашазлевлазлевлыюфйгблфубфефцинютошрлбыци ошшйьтоюшихоаимжоиплйшплебктяфлеьабуазгбшйьтошюййчажофщйленефцинебгбгугф язащзещбйяхенефцинебуцибхнюеоицисфоэбохзьтяфебчфкеаесачсюэбнидвипащйлежцаечйх цусфююю

атызнаешьсколькоразмывэтомгодуиграливбейсболавпрошломавпозапрошломнистогониссег оспросилтомгубыегодвигалисьбыстробыстроявсезаписалтысячпятьсотшестьдесятвосемь разасколькоразячистилзубызадесятьлетжизнишестьтысячразарукимылпятнадцатьтыся чразспалчетыреслишнимтысячиразиэтотольконочьюиселшестьсотперсиковивосемьсотяб локагрушвсегодвести

Висновки

Під час виконання практикуму ми засвоїли деякі методи опанували та використали деякі прийоми модулярної арифметики, а також набули нових навичок частотного аналізу, працюючи з розкриттям моноалфавітних підстановок. Ми ближче познайомились з біграмами афінного шифру, дізнались, яким чином вони шифруються, чому такий шифр буде коректним, а також змогли розшифрувати на обрати потрібний варіант розшифровки такого шифру. Враховуючи моноалфавітність даного шифру, він все ще є доволі легким для зламування, однак, для цього нам довелось використати деякі властивості мови.