

Міністерство освіти і науки України
Національний технічний університет України «Київський політехнічний
інститут імені Ігоря Сікорського»
Факультет інформатики та обчислювальної техніки

Кафедра інформатики та програмної інженерії

Звіт

з комп'ютерного практикуму №1 з дисципліни
«Математичні основи захисту інформації»

«Методи формування псевдовипадкових двійкових послідовностей.
Методики оцінки якості псевдовипадкових послідовностей»

Виконав(ла)

ІП-11 Прищепя В. С.
(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)

Перевірив

Марковський О. П.
(прізвище, ім'я, по батькові)

Київ 2024

Варіант 19

Тип	Розрядність	Об'єм вибірки	Складність
T(p6)	12+	20000	Л

Ціль роботи: Ознайомитися з сучасними методами генерації псевдовипадкових двійкових послідовностей та методиками оцінки їх якості. Отримати практичні навички комп'ютерної генерації псевдовипадкових двійкових послідовностей.

Хід роботи:

Табличний генератор ПВДП складається з 6 LFSR, розрядність яких відрізняється на одиницю. Поліноміальні функції $f(x)$, використані для оновлення стану LFSR:

$$12: x^{12} + x^6 + x^4 + x + 1$$

$$13: x^{13} + x^4 + x^3 + x + 1$$

$$14: x^{14} + x^{10} + x^6 + x + 1$$

$$15: x^{15} + x + 1$$

$$16: x^{16} + x^{12} + x^3 + x + 1$$

$$17: x^{17} + x^3 + 1$$

Лістинг:

```
import numpy
import copy
```

```
# LFSR
```

```
def updatestate_12bit(state):
    newbit = (state ^ (state >> 6) ^ (state >> 8) ^ (state >> 11)) & 1
    state = (state >> 1) | (newbit << 11)
    return newbit, state
```

```
def updatestate_13bit(state):
    newbit = (state ^ (state >> 9) ^ (state >> 10) ^ (state >> 12)) & 1
    state = (state >> 1) | (newbit << 12)
    return newbit, state
```

```
def updatestate_14bit(state):
    newbit = (state ^ (state >> 4) ^ (state >> 8) ^ (state >> 13)) & 1
    state = (state >> 1) | (newbit << 13)
```

```
return newbit, state
```

```
def updatestate_15bit(state):  
    newbit = (state ^ (state >> 14)) & 1  
    state = (state >> 1) | (newbit << 14)  
    return newbit, state
```

```
def updatestate_16bit(state):  
    newbit = (state ^ (state >> 4) ^ (state >> 13) ^ (state >> 15)) & 1  
    state = (state >> 1) | (newbit << 15)  
    return newbit, state
```

```
def updatestate_17bit(state):  
    newbit = (state ^ (state >> 14)) & 1  
    state = (state >> 1) | (newbit << 16)  
    return newbit, state
```

```
# Tests
```

```
def frequency_test(sequence):  
    n = len(sequence)  
    frequency = sum(sequence)/n  
    return frequency
```

```
def differential_test(sequence):  
    n = len(sequence)  
    differential = sum(sequence[i]^sequence[i-1] for i in range(1, n))/(n-1)  
    return differential
```

```
def rank_test(sequence, window):  
    n = len(sequence)  
    res = [0] * (2**window)  
    for i in range(n-window + 1):  
        subsequence = sequence[i:i+window]  
        index = int("".join(map(str, subsequence)), 2)  
        res[index]+=1  
    return res
```

```
def berlekamp_massey_algorithm(block_data):  
    n = len(block_data)  
    c = numpy.zeros(n)  
    b = numpy.zeros(n)  
    c[0], b[0] = 1, 1  
    l, m, i = 0, -1, 0  
    int_data = [int(el) for el in block_data]
```

```

while i < n:
    v = int_data[(i - 1):i]
    v = v[::-1]
    cc = c[1:l + 1]
    d = (int_data[i] + numpy.dot(v, cc)) % 2
    if d == 1:
        temp = copy.copy(c)
        p = numpy.zeros(n)
        for j in range(0, l):
            if b[j] == 1:
                p[j + i - m] = 1
        c = (c + p) % 2
        if l <= 0.5 * i:
            l = i + 1 - l
            m = i
            b = temp
    i += 1
return l

```

Initial parameters (key, seed)

```

key = int("10" * 32, 2)
state_12bit = 1 << 12 | 500
state_13bit = 1 << 13 | 600
state_14bit = 1 << 14 | 700
state_15bit = 1 << 15 | 800
state_16bit = 1 << 16 | 900
state_17bit = 1 << 17 | 1000

```

Main cycle (length of generated sequence is 20000 bits)

```
sequence = []
```

```
for i in range(20000):
```

The function returns the first bit of the new LFSR state and writes this state to a global variable

```

    feedback_12bit, state_12bit = updatestate_12bit(state_12bit)
    feedback_13bit, state_13bit = updatestate_13bit(state_13bit)
    feedback_14bit, state_14bit = updatestate_14bit(state_14bit)
    feedback_15bit, state_15bit = updatestate_15bit(state_15bit)
    feedback_16bit, state_16bit = updatestate_16bit(state_16bit)
    feedback_17bit, state_17bit = updatestate_17bit(state_17bit)

```

The address of the cell in the table

```

    address = (feedback_12bit << 5) | (feedback_13bit << 4) | (feedback_14bit << 3) |
(feedback_15bit << 2) | (feedback_16bit << 1) | feedback_17bit
    key_filter = 1 << address
    generatedbit = (key & key_filter) >> address

```

```
sequence.append(generatedbit)
```

```
# Output of tests` results
sequence_str = ".join(map(str, sequence))
#print("Generated sequence:\n", sequence_str)
frequency = frequency_test(sequence)
print("Frequency test:", frequency)
differential = differential_test(sequence)
print("Differential test:", differential)
rank = rank_test(sequence_str, 6)
print("Rank test:", rank)
L= berlekamp_massey_algorithm(sequence)
print("Linear complexity:", L)
```

Результати роботи програми:

```
Frequency test: 0.4965
Differential test: 0.496224811240562
Rank test: [377, 320, 306, 319, 318, 310, 344, 300, 336, 317, 299, 318, 322, 313, 307, 299, 301, 336, 319, 298, 311, 278, 317, 297, 296, 323, 309, 328, 316, 309, 324, 299, 319, 305, 323, 325, 335, 307, 291, 306, 301, 300, 290, 296, 297, 324, 318, 324, 323, 312, 323, 299, 290, 308, 304, 345, 339, 299, 289, 321, 322, 301, 299, 294]
Linear complexity: 18
Press any key to continue . . .
```

Результати тестування ПВДП:

- 1) **Частотний тест:** Значення результату цього тесту становить 0.4965. Це вказує на те, що кількість нулів та одиниць у згенерованій послідовності близька до рівномірного розподілу.
- 2) **Диференційний тест:** Результат диференційного тесту дорівнює 0.496224811240562. Це значення вказує на те, що різниці між сусідніми бітами у псевдовипадковій послідовності майже рівномірно розподілені.
- 3) **Ранговий тест:** Відповідно до рангового тесту, у результатах масиву зустрічаються різні значення. Це вказує на різноманітність рангів бітів у послідовності.
- 4) **Лінійна складність ПВДП:** Результат лінійної складності становить 18. Це означає, що для генерації цієї послідовності можна побудувати лінійний регістр зсуву із 18 бітами.

Висновок: У ході виконання лабораторної роботи №1 було отримано теоретичні та практичні навички роботи з сучасними методами формування псевдовипадкових двійкових послідовностей та методиками оцінки їх якості.

В результаті можна зробити висновок, що згенерована послідовність відповідає вимогам якості псевдовипадкових послідовностей і може бути використана для різноманітних застосувань, що вимагають випадковості.