Додаток 1

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 лабораторної роботи № 5 з дисципліни «Алгоритми та структури даних-1. Основи алгоритмізації»

«Дослідження складних циклічних алгоритмів»

Варіант<u>34</u>

Виконав студент <u>ІП-13 Шиманська Ганна Артурівна</u>

(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)

Перевірила Вечерковська Анастасія Сергіївна

( прізвище, ім'я, по батькові)

## Лабораторна робота 5

## Дослідження складних циклічних алгоритмів

**Мета** — дослідити особливості роботи складних циклів та набути практичних навичок їх використання під час складання програмних специфікацій.

## Варіант 34

34. Визначити п перших простих чисел.

### • Постановка задачі

Залежно від числа п вивести певну кількість простих чисел.

## Побудова математичної моделі

Прості числа діляться лише на 1 і самі на себе.

### Складемо таблицю змінних

Змінна	Tun	Ім'я	Призначення
Задане	long	n	Вхідні дані
натуральне число			
Простота числа	bool	prime	Проміжні дані
Ітерації	int	i	Проміжні дані
вкладеного циклу			
Поточна кількість	long	counter	Проміжні дані
знайдених			
простих чисел			
Просте число	long	p	Вихідні дані

Для обчислення кореня застосуємо функцію sqrt().

Для обчислення остачі від ділення використовуємо %.

### Розв'язання

Програмні специфікації запишемо у псевдокоді та графічній формі у вигляді блок-схеми.

Крок 1. Визначимо основні дії.

*Крок 2.* Перевіряємо, чи знайдена кількість простих чисел менша за необхідну.

*Крок 3.* Деталізуємо перевірку на простоту при p = 1

Крок 4. Перебираємо дільники числа.

Крок 5. Перевіряємо число на подільність

*Крок 6*. Перевіряємо, чи є число простим.

## • Псевдокод алгоритму

Крок 1.

#### початок

Введення п

Перевіряємо, чи знайдена кількість простих чисел менша за необхідну.

Деталізуємо перевірку на простоту при р = 1

Перебираємо дільники числа.

Перевіряємо число на подільність

Перевіряємо, чи є число простим.

Виведення р

кінець

Крок 2.

початок

Введення п

поки counter < n

```
повторити
```

<u>Деталізуємо перевірку на простоту при p = 1</u>

Перебираємо дільники числа.

Перевіряємо число на подільність

Перевіряємо, чи є число простим.

Виведення р

$$p = p + 1$$

## все повторити

## кінець

Крок 3.

початок

Введення п

поки counter < n

повторити

prime = true

**якщо** р == 1

T0

prime = false

все якщо

Перебираємо дільники числа.

Перевіряємо число на подільність

Перевіряємо, чи  $\varepsilon$  число простим.

Виведення р

$$p = p + 1$$

все повторити

кінець

Крок 4.

```
початок
Введення п
     поки counter < n
     повторити
           prime = true
           якщо р == 1
           T0
                 prime = false
           все якщо
           повторити для і від 2 до sqrt(p)
                 Перевіряємо число на подільність
           все повторити
           Перевіряємо, чи є число простим.
           Виведення р
           p = p + 1
     все повторити
кінець
Крок 5.
початок
Введення п
     поки counter < n
     повторити
           prime = true
           якщо р == 1
           T0
                 prime = false
           все якщо
           повторити для і від 2 до sqrt(p)
```

```
якщо р % i == 0
                 T0
                       prime = false
                 все якщо
           все повторити
           Перевіряємо, чи є число простим.
           Виведення р
           p = p + 1
     все повторити
кінець
Крок 6.
початок
Введення п
     поки counter < n
     повторити
           prime = true
           якщо р == 1
           TO
                 prime = false
           все якщо
           повторити для і від 2 до sqrt(p)
                 якщо р % i == 0
                 T0
                       prime = false
                 все якщо
           все повторити
           якщо prime
           T0
```

# Виведення р

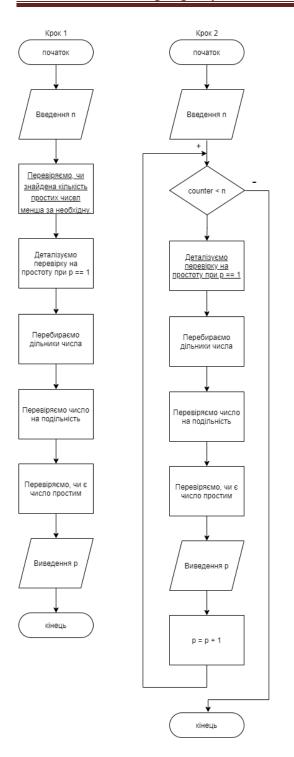
## все якщо

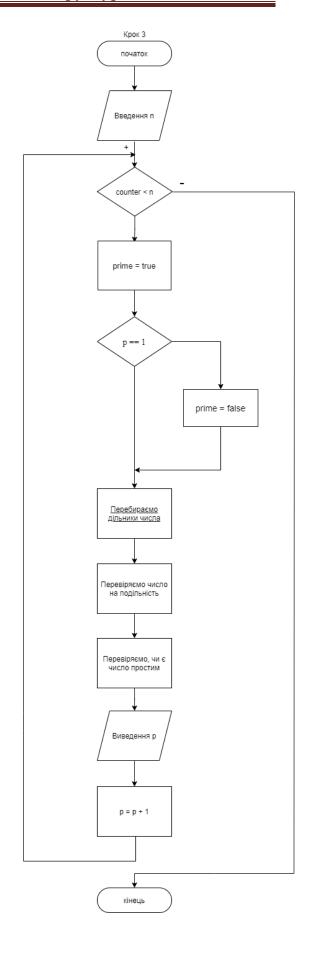
$$p = p + 1$$

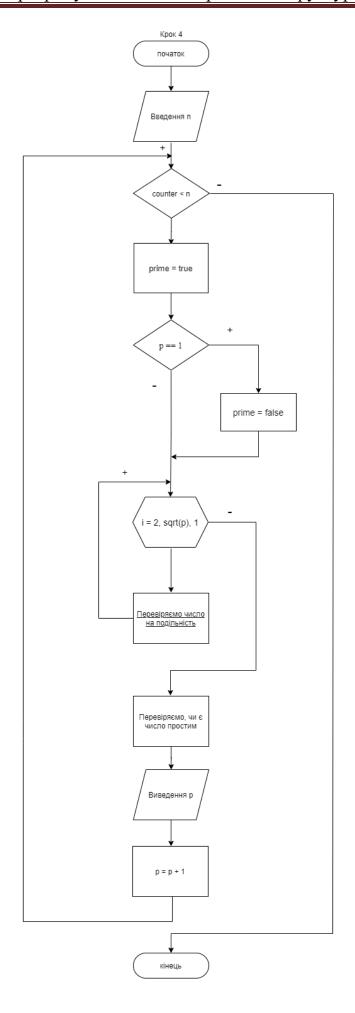
# все повторити

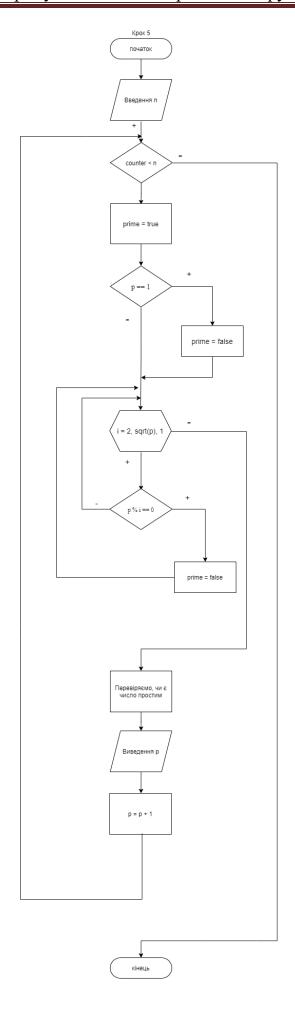
кінець

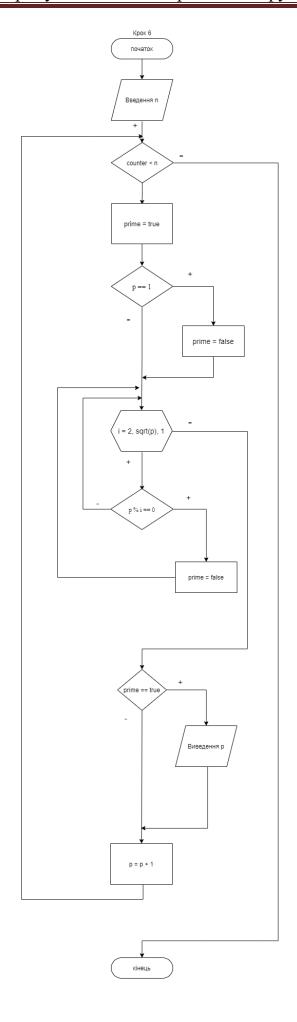
• Блок-схема











## • Випробування алгоритму

Номер ітерації	Дія
	початок
	Введення n = 5
1	p = 2
	counter = 0
2	p = 3
	counter = 1
3	p = 5
	counter = 2
4	p = 7
	counter = 3
5	p = 11
	counter = 4
18	p = 61
	counter = 17
19	p = 67
	counter = 18
20	p = 71
	counter = 19

## • Висновки:

У цій роботі я дослідила складний циклічний алгоритм, застосувавши його для знаходження перших п простих чисел. Внаслідок роботи алгоритму ми можемо вивести задану

користувачем кількість таких чисел. Використовуючи структури з вкладеними циклами ми застосовуємо складний алгоритм зі з'єднання базових структур.