

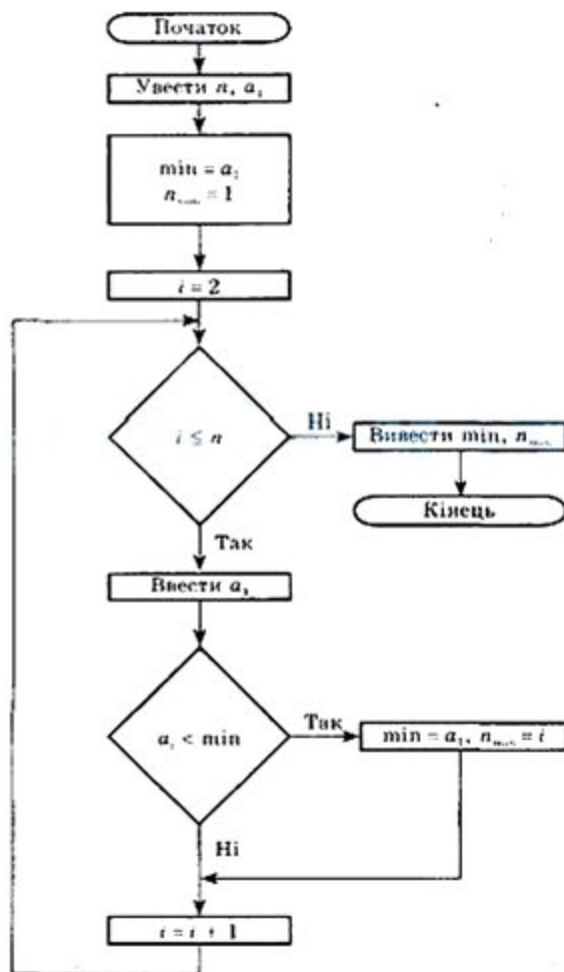
## РОЗДІЛ 4

## ВСТУП ДО АЛГОРИТМІЗАЦІЇ

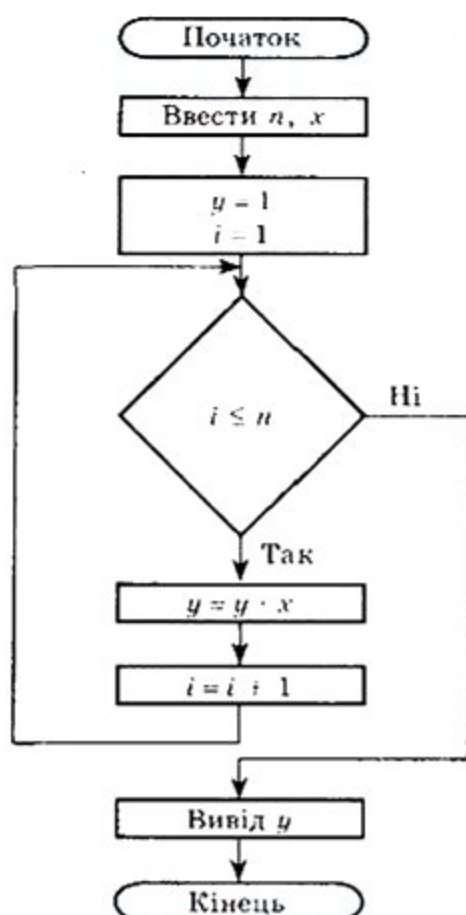
До § 1, п. 1.3

Для розв'язання задач побудуємо блок-схеми.

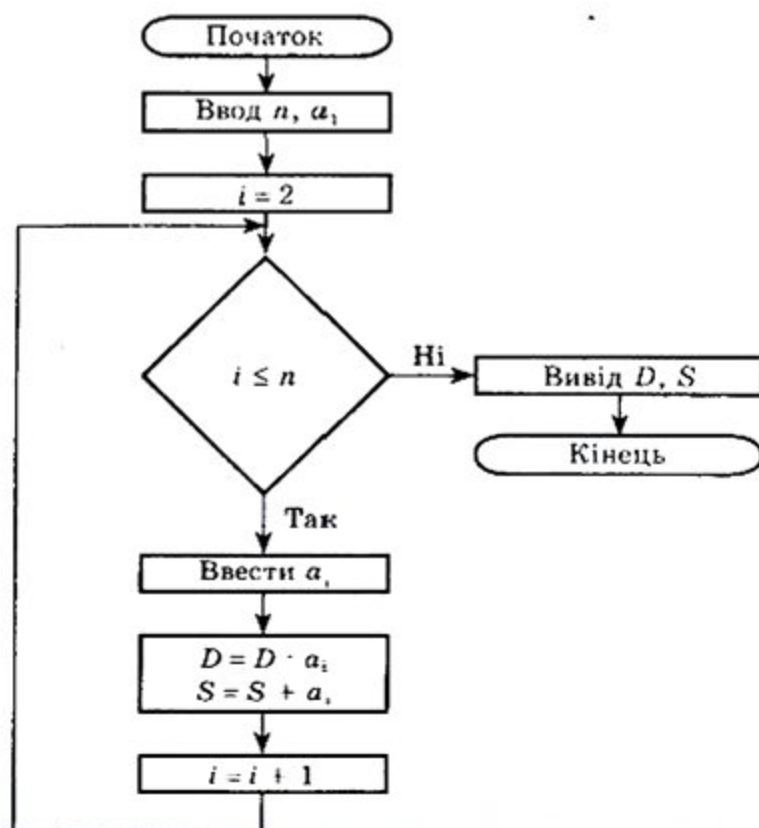
- г) За умовою задачі  $n$  — кількість елементів у послідовності.  $a_i$  присвоємо значення  $\min$  (мінімального елемента), номер мінімального елемента позначимо  $\min$ .



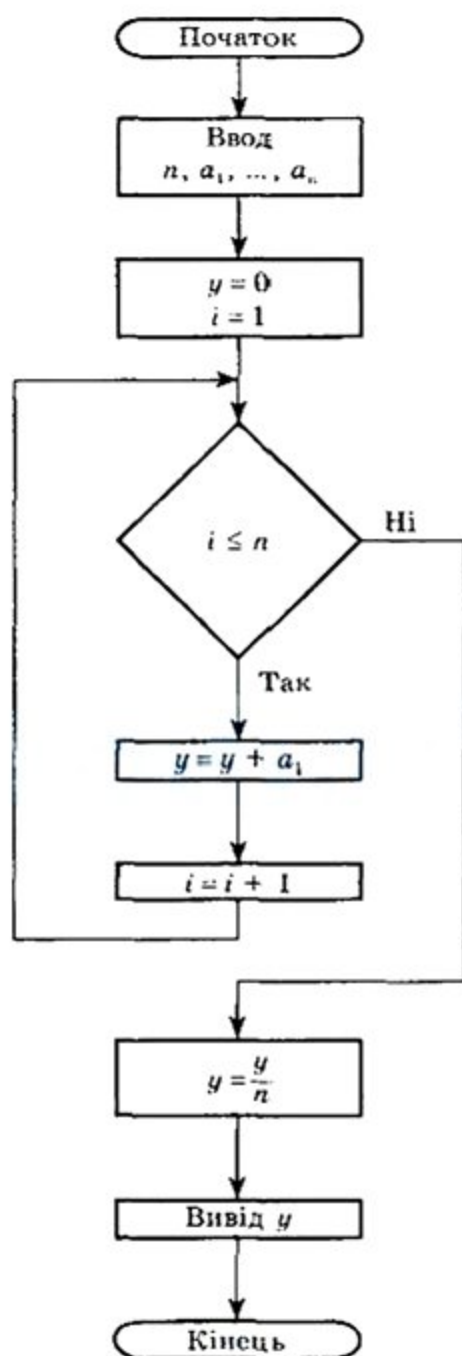
- г) Позначимо результат —  $y$ , тобто  $y = x^n$ . Покладемо  $y = 1$  і обчислимо  $y = x^n$  послідовним множенням  $y$  на  $x$  ( $n$  раз).



д) Позначимо  $D$  – добуток,  $S$  – сума.

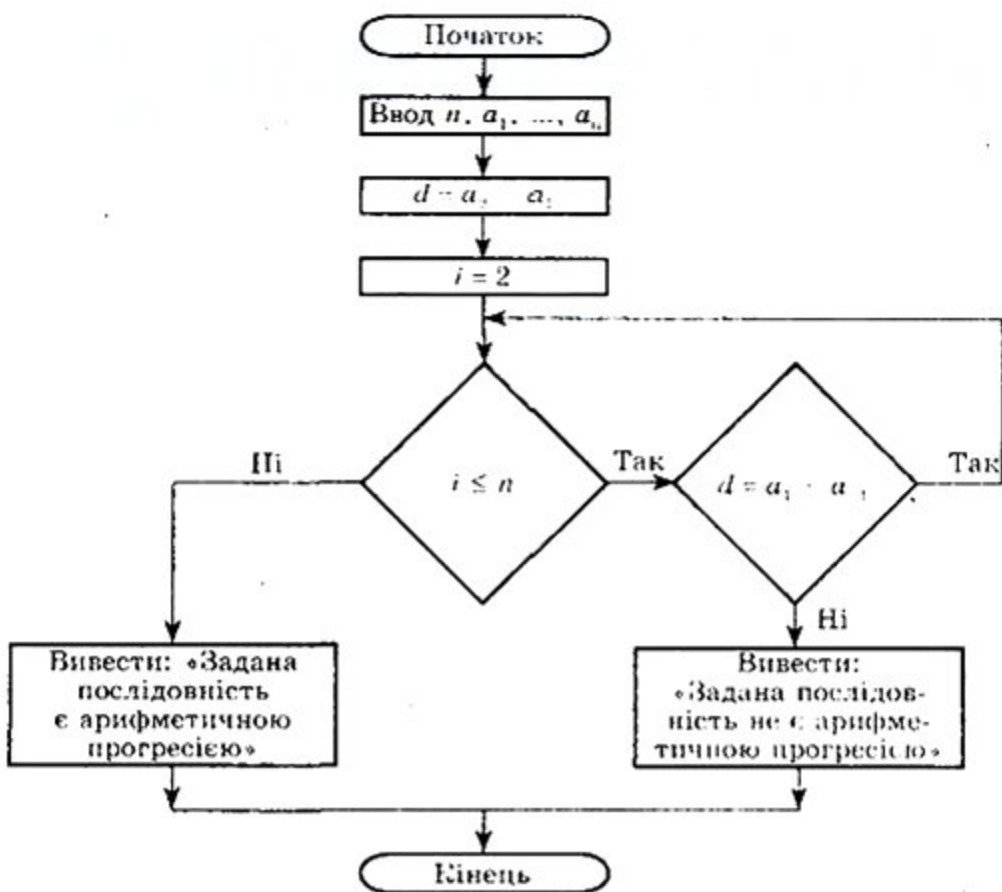


е) Позначимо результат —  $y$ , тобто  $y = \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n}$

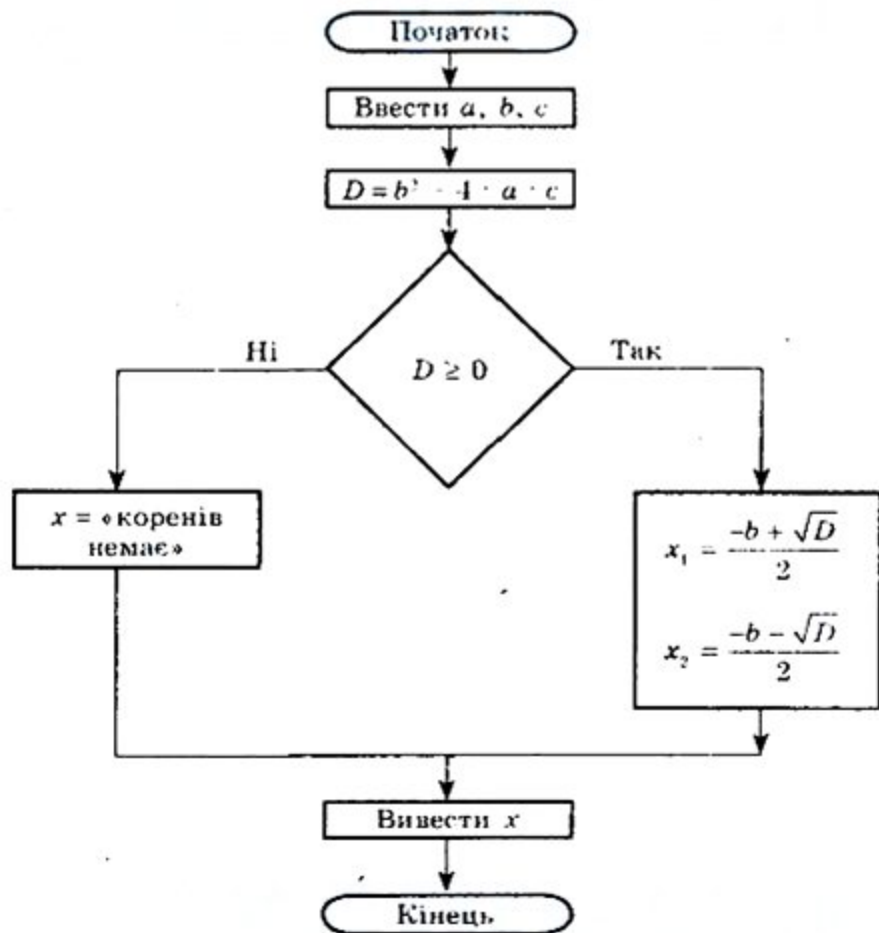


ж) Арифметичною прогресією називається послідовність, кожен член якої, починаючи з другого дорівнює сумі попереднього члена і одного й того ж числа, тобто  $a_{n+1} = a_n + d$ , де  $d$  — деяке число.

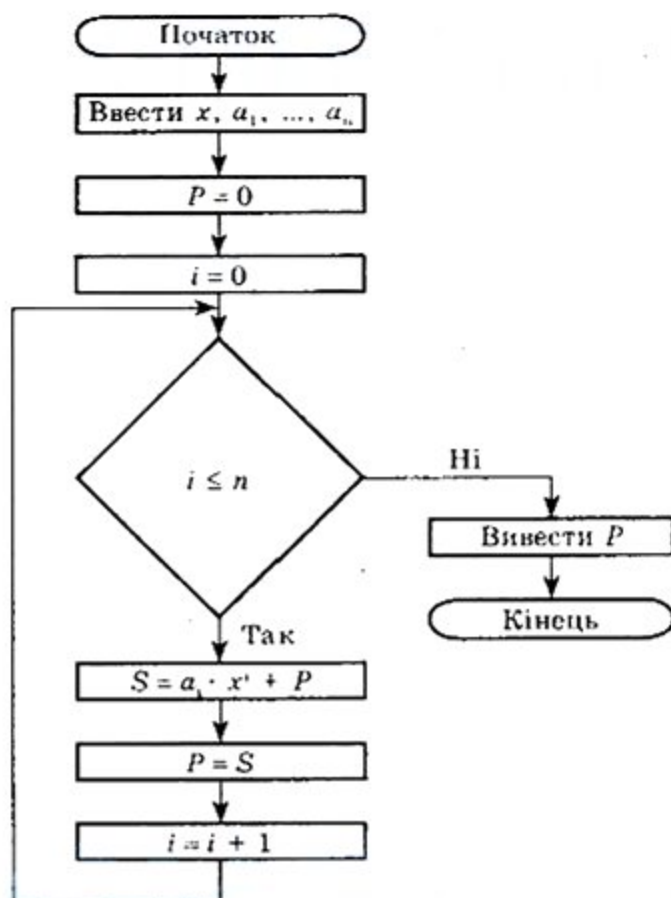
З означення слідує, що  $d = a_{n+1} - a_n$  (різниця між будь-яким членом прогресії і попереднім членом дорівнює  $d$ ). Якщо дана умовка не виконується, то послідовність не є арифметичною прогресією.



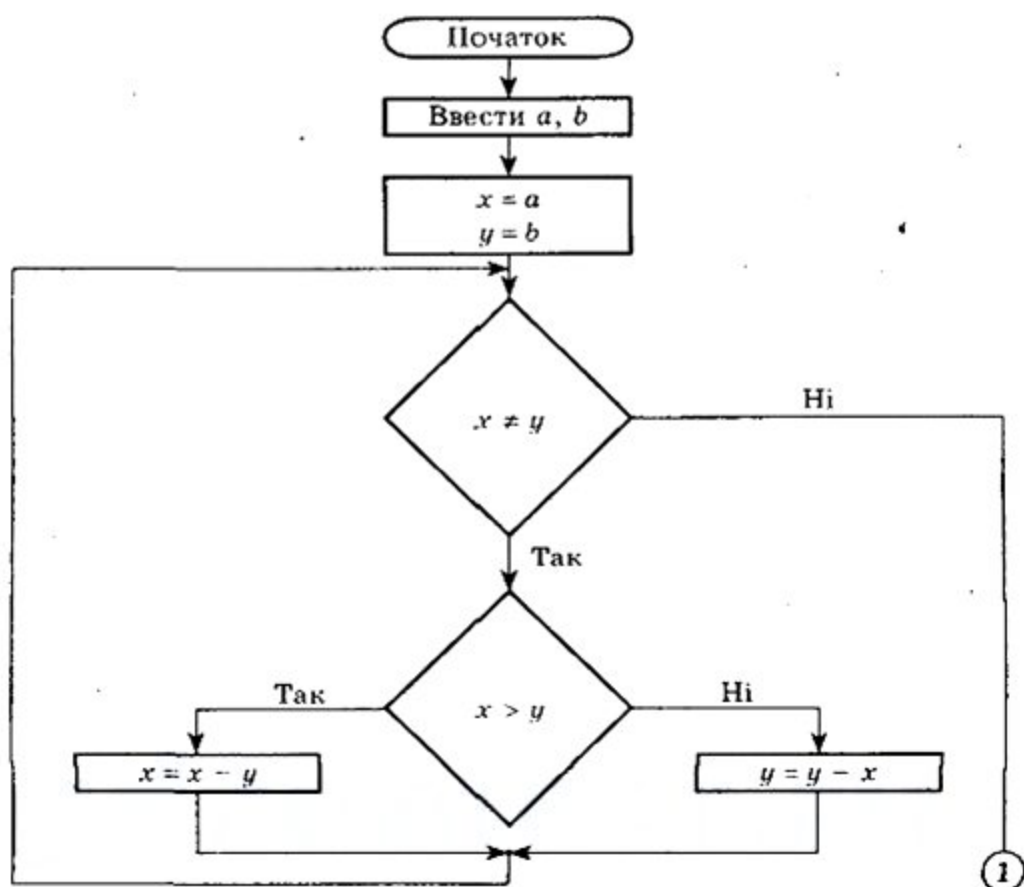
з)

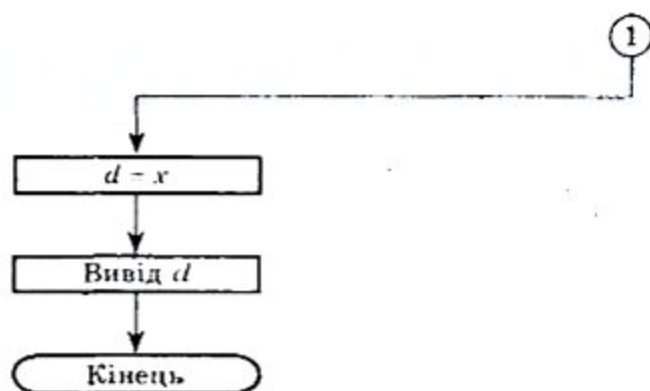


и)



i)



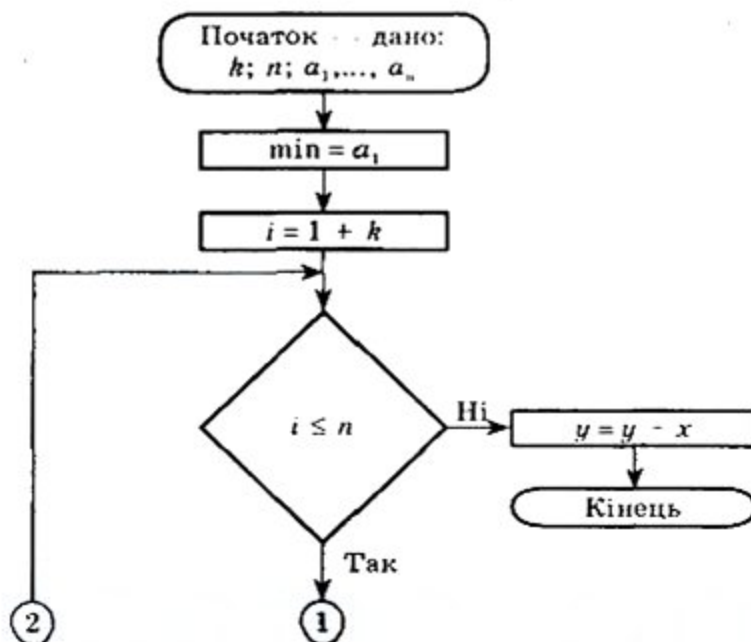


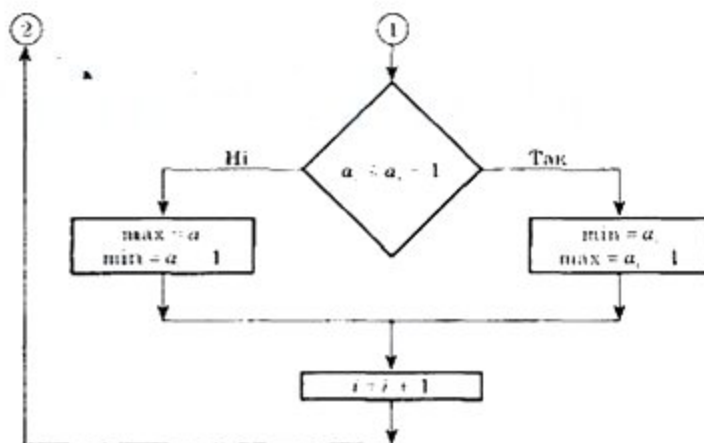
До § 1, п. 1.4

- б) У даному алгоритмі  $k$  — це номер елемента, з якого слід починати шукати максимальний елемент;  $\min$  і  $\max$  — відповідно мінімальний і максимальний елементи.

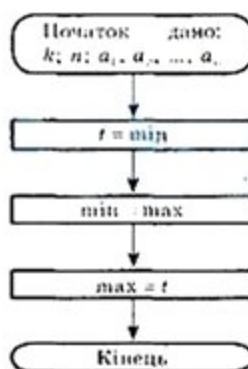


Підпрограма знаходження мінімального і максимального елементів



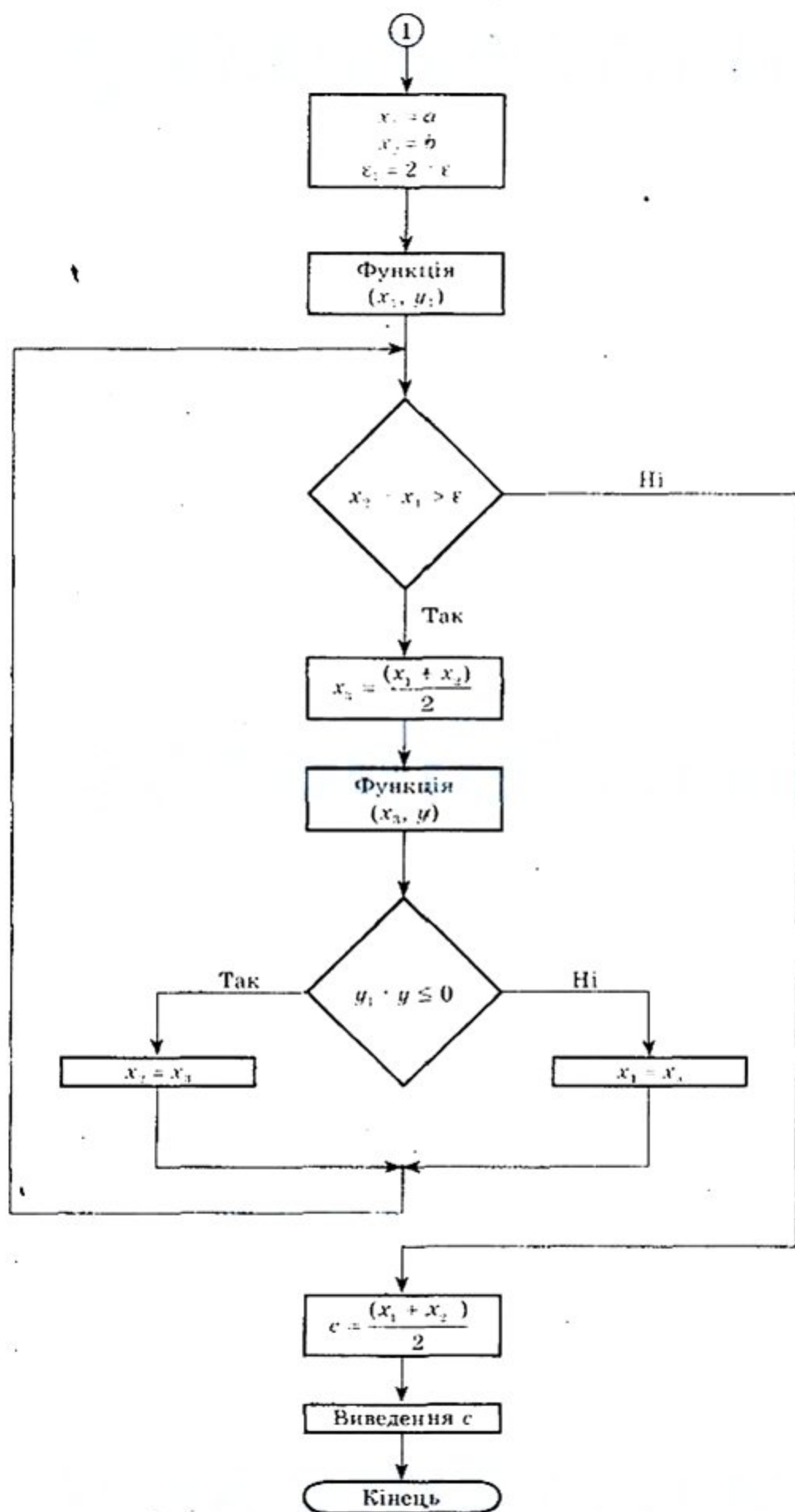


Підпрограма обміну мінімального і максимального елементів



- а) Поставимо додаткову умову:  $f(a) \cdot f(b) < 0$ . Знайдемо корінь рівняння  $f(x) = 0$  з точністю  $\epsilon$ . При розв'язуванні будемо послідовно зужувати відрізок  $[a, b]$  наступним чином: розділимо його пополам точкою  $(a + b)/2$ , обчислимо значення  $f(a + b/2)$ . Виберемо ту частину відрізка, добуток значень функції  $y = f(x)$  на кінцях якої менший або дорівнює нулю. Процес вибору половинного відрізка будемо повторювати, доки довжина відрізка, яка містить корінь, буде залишатися більшою  $\epsilon$ . Після його закінчення за наближене значення кореня  $\epsilon$  приймемо середину останнього відрізка.



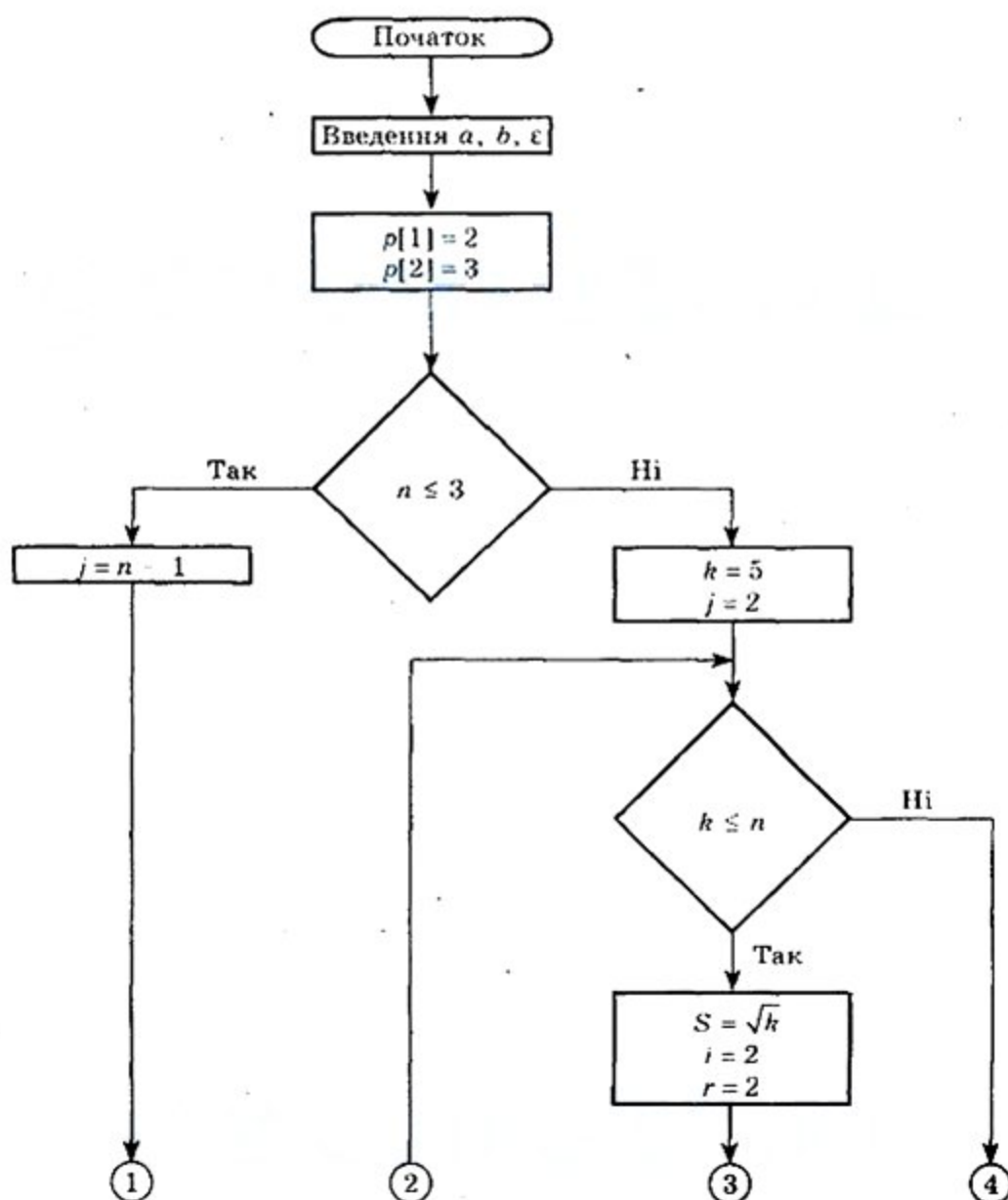


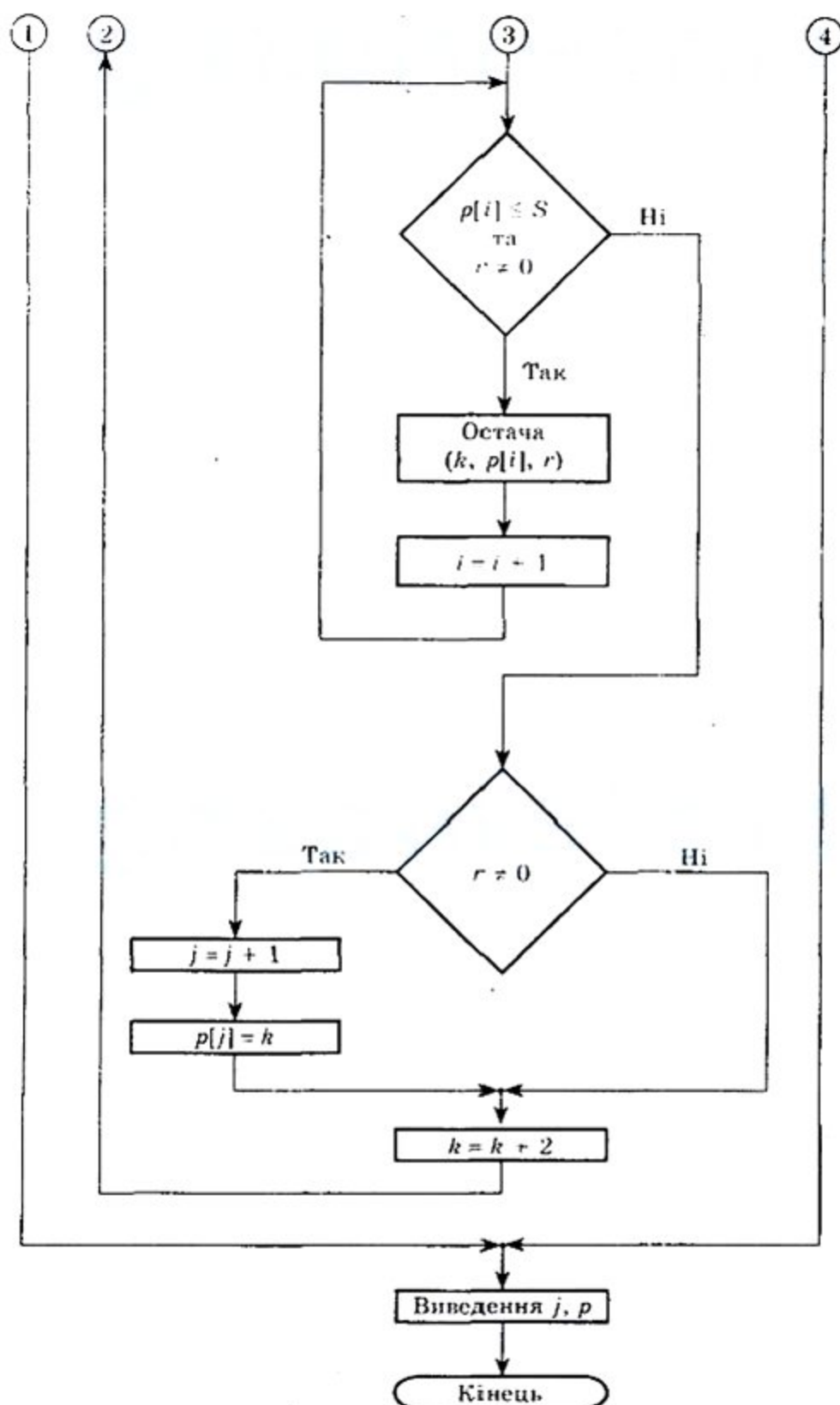


- г) Нагадаємо, що натуральне число називається простим, якщо воно має тільки два натуральних дільника: одиницю і саме це число. В іншому випадку число називається складеним. Число 1 не відноситься ні до простих, ні до складених.

Якщо натуральне число не має простих дільників, які не перевищують квадратного кореня із цього числа, то воно просте. В іншому випадку воно складене.

При розв'язуванні знайдені прості числа будемо записувати у таблицю. Покладемо  $p[1] = 2$ . Далі будемо перевіряти тільки непарні натуральні числа. Для того щоб встановити, чи є наступне число  $k$  простим, знайдемо остачу  $r$  від ділення  $k$  на кожне, вже існуюче в таблиці просте число  $p[i]$  (крім  $p[1]$ ), яке не перевищує  $\sqrt{k}$ . Якщо випробувані всі такі прості числа і жодне з них не є дільником чисел  $k$ , перейдемо до перевірки наступного числа  $k + 2$ . Цей процес будемо продовжувати, доки не перевіримо всі числа  $k$ , які не перевищують  $n$ . Для перевірки подільності числа  $k$  на просте число  $p[i]$  скористаємося, як допоміжним алгоритмом знаходження остачі від ділення двох натуральних чисел.





Допоміжний алгоритм знаходження остачі від ділення двох натуральних чисел

