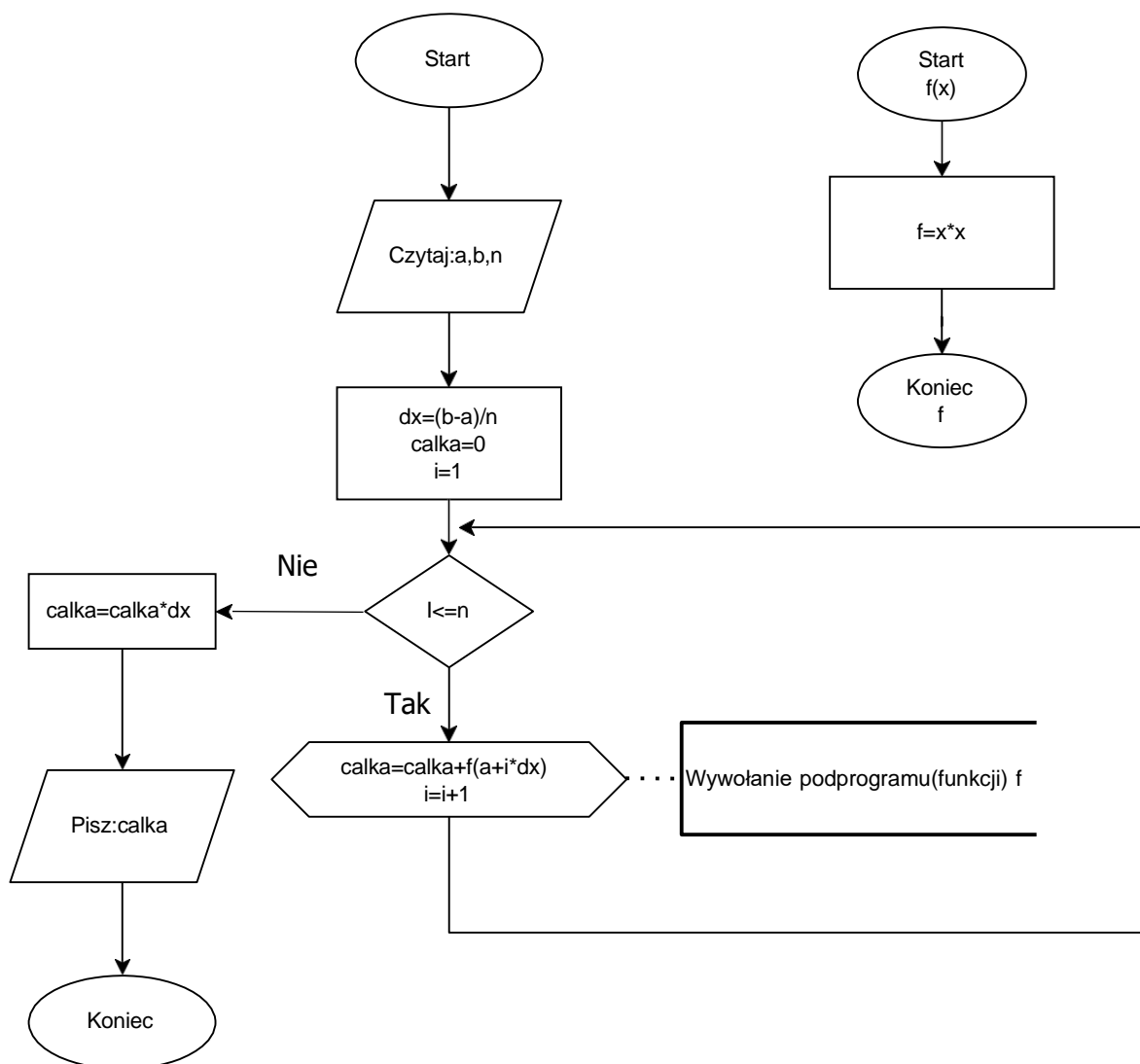


|                |                              |       |    |                        |   |
|----------------|------------------------------|-------|----|------------------------|---|
| Przedmiot      | Algorytmy i struktury danych |       |    |                        |   |
| Nazwa zadania  | Ćwiczenie zaliczeniowe nr 1  |       |    |                        |   |
| Nazwisko imię  | Bagieński Kamil              |       |    |                        |   |
| Nr albumu      | 155623                       | Grupa | D1 | Rodzaj studiów (D,Z,W) | W |
| Rok akademicki | 2022/2023                    |       |    | Semestr                | I |
| Data wykonania | 02.12.2022                   |       |    |                        |   |

## Zadanie 1

### Schemat blokowy i lista kroków do obliczania całki oznaczonej $\langle a, b \rangle$ z $n$ ilością przedziałów

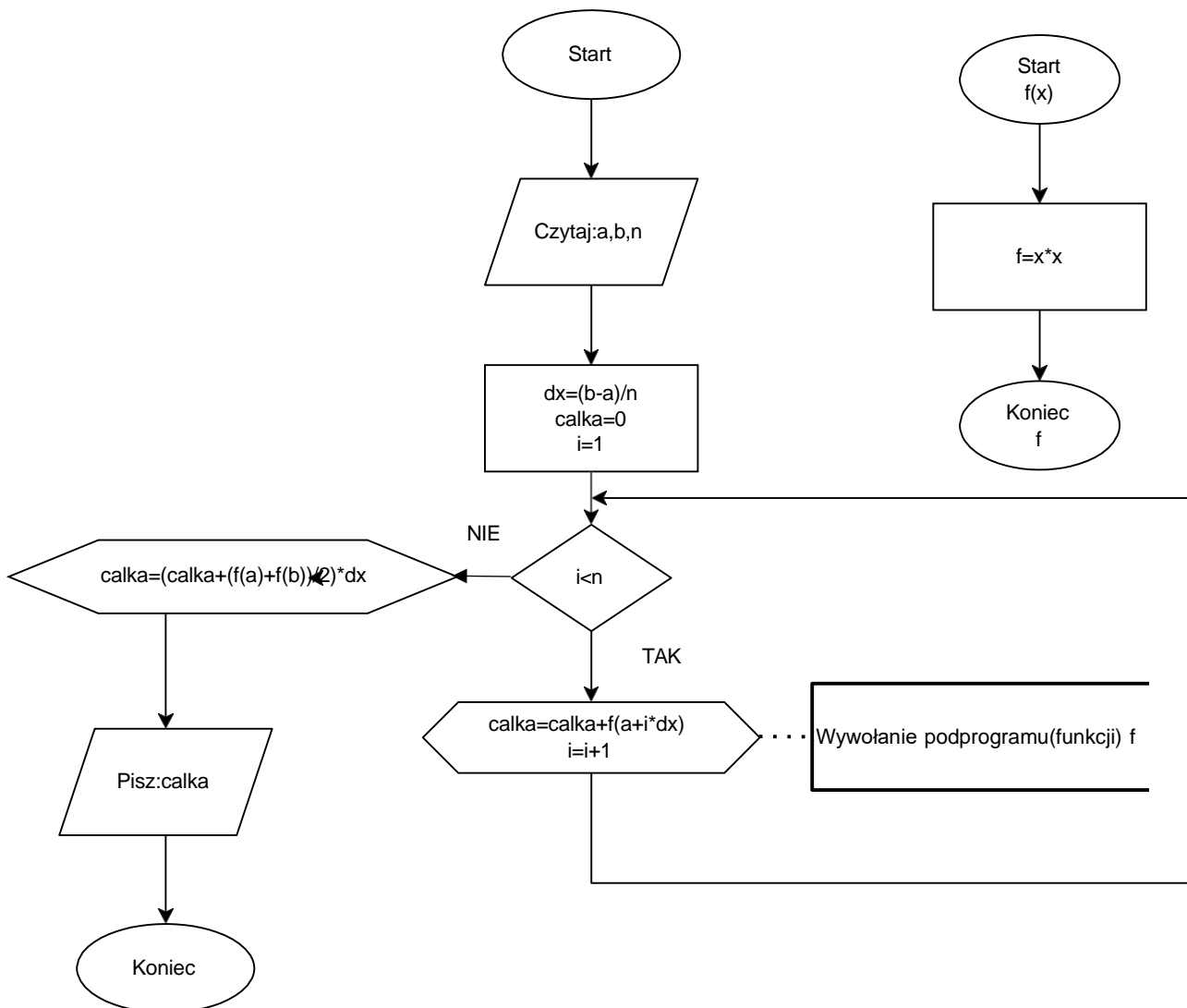
Schemat blokowy metoda prostokątów



Lista kroków metoda prostokątów

1. Krok 1- wprowadź początek przedziału  $a$ , koniec przedziału  $b$  oraz ilość podziałów  $n$
2. Krok 2- oblicz  $dx = (b-a)/n$ , ustaw  $calka = 0$ , ustaw  $i = 1$
3. Krok 3- Sprawdź czy  $i \leq n$  jeśli nie to idź do Krok 5, jeśli tak idź do Krok 4
4. Krok 4- Wywołaj funkcję  $f$  i oblicz  $calka = calka + f(a + i * dx)$ , ustaw  $i = i + 1$ , idź do Krok 3
5. Krok 5- oblicz  $calka = calka * dx$
6. Krok 6- wyświetl  $calka$

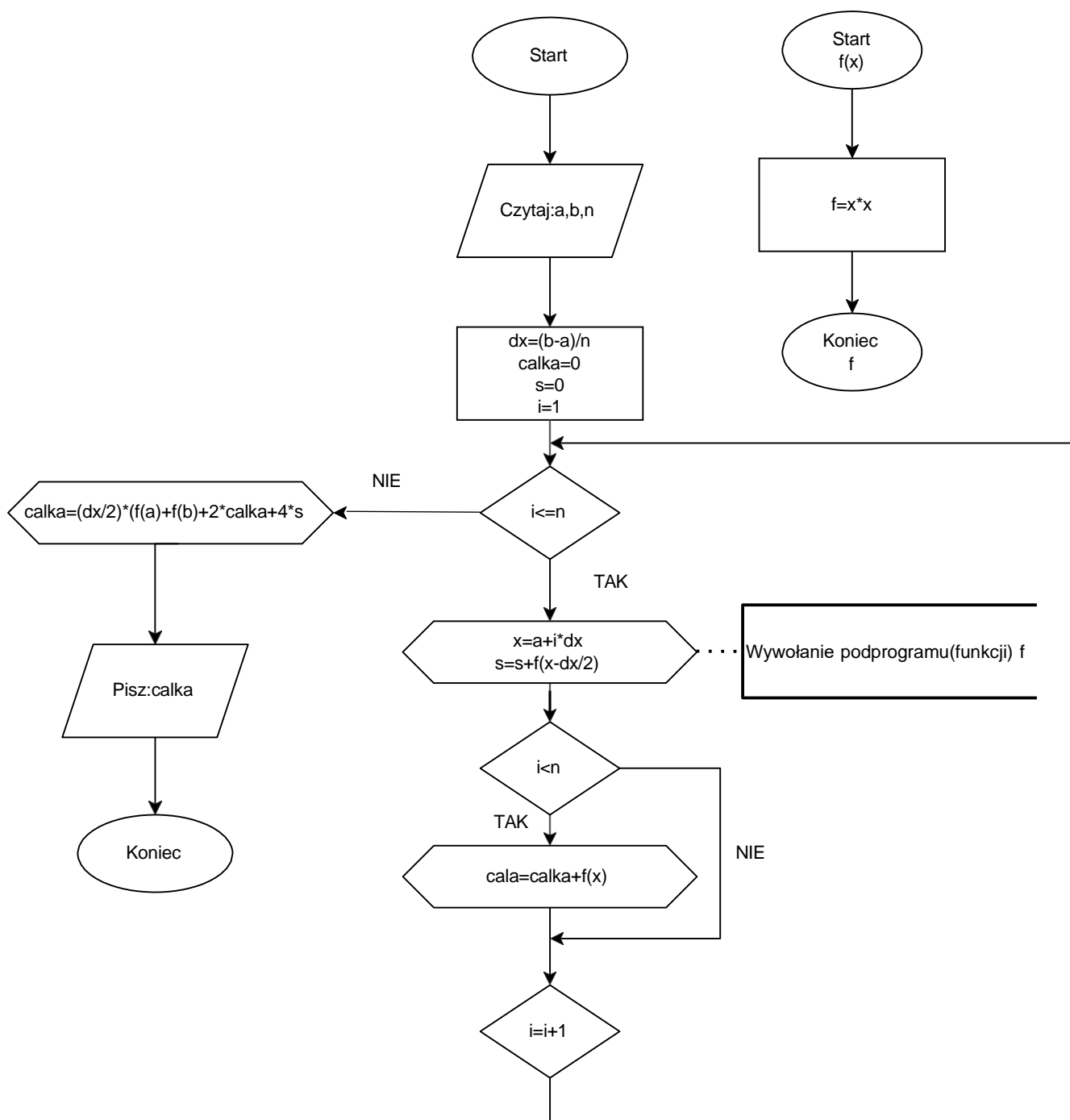
## Schemat blokowy metoda trapezów



### Lista kroków metoda trapezów

1. Krok 1- wprowadź początek przedziału a, koniec przedziału b oraz ilość podziałów n
2. Krok 2- oblicz  $dx = (b-a)/n$ , ustaw  $calka = 0$ , ustaw  $i = 1$
3. Krok 3- Sprawdź czy  $i < n$  jeśli nie to idź do Krok 5, jeśli tak idź do Krok 4
4. Krok 4- Wywołaj funkcję f i oblicz  $(calka + (f(a) + f(b))/2) * dx$ , ustaw  $i = i + 1$ , idź do Krok 3
5. Krok 5- oblicz  $calka = (calka + (f(a) + f(b))/2) * dx$  wywołując funkcję f
6. Krok 6- wyświetl calka

## Schemat blokowy metoda Simpsona



## Lista kroków metoda Simpsona

1. Krok 1- wprowadź początek przedziału a, koniec przedziału b oraz ilość podziałów n
2. Krok 2- oblicz  $dx = (b-a)/n$ , ustaw  $calka=0$ , ustaw  $i=1$ , ustaw  $s=0$
3. Krok 3- Sprawdź czy  $i \leq n$  jeśli nie to idź do Krok 8, jeśli tak idź do Krok 4
4. Krok 4- Wywołaj funkcję f i oblicz  $x = a + i \cdot dx$  oraz  $s = s + f(x-dx/2)$
5. Krok 5- sprawdź czy  $i < n$  jeśli nie to idź do kroku 7, jeśli tak to idź do kroku 6
6. Krok 6- oblicz  $cala = calka + f(x)$
7. Krok 7- oblicz  $i = i + 1$ , idź do kroku 3
8. Krok 8- oblicz  $calka = calka \cdot dx$
9. Krok 9- wyświetl calka

## Zadanie 2

Tabelaryczne zestawienie wyników dla całki oznaczonej w przedziale  $<1,2>$  z  $N=5,10,100,1000$

| Liczba przedziałów: | 5        | 10       | 100      | 1000     |
|---------------------|----------|----------|----------|----------|
| Metoda prostokątów  | 2.640000 | 2.485000 | 2.348350 | 2.334834 |
| Metoda trapezów     | 2.340000 | 2.335000 | 2.333350 | 2.333334 |
| Metoda Simpsona     | 2.333333 | 2.333333 | 2.333333 | 2.333333 |

Metoda Simpsona dawała najlepsze wyniki przy najmniejszej ilości iteracji (ilości podziałów  $N$ ). Zarówno metoda prostokątów i trapezów nie była tak dokładna. Wynika z faktu, że przy liczeniu metodą prostokątów czy trapezów mamy kąty które wychodzą albo zostawiają miejsce poza polem funkcji. Zanim dojdzie do skorygowania błędu wynikającego z braku dokładności w wyliczeniach potrzeba dużo więcej iteracji. Metoda Simpsona liczy pole powierzchni funkcji niezależnie od jej kształtu, gdyż dostosowuje się do niej.

Aby sprawdzić poprawność wyników korzystałem z kalkulatorów całek na stronie

<https://www.wolframalpha.com>

oraz aplikacji

PhotoMath na Androida

## Zadanie 3 i 4

Wartości które zakończyły się osiągnięciem założonej dokładności:

| Wartości początkowe             | Pierwiastek | Ilość iteracji/rekurencji | Wynik $x^x$ | Różnica $a-x^x$ |
|---------------------------------|-------------|---------------------------|-------------|-----------------|
| $a=4, p=10, Eps=0.001, MaxI=5$  | 2           | 5                         | 4           | 0               |
| $a=9, p=10, Eps=0.001, MaxI=5$  | 3           | 4                         | 9           | 0               |
| $a=16, p=10, Eps=0.001, MaxI=5$ | 4           | 4                         | 16          | 0               |
| $a=25, p=10, Eps=0.001, MaxI=5$ | 5           | 4                         | 25          | 0               |
| $a=36, p=10, Eps=0.001, MaxI=5$ | 6           | 3                         | 36          | 0               |

Wartości które zakończyły się przez maksymalną ilość iteracji/rekurencji:

| Wartości początkowe              | Pierwiastek | Ilość iteracji/rekurencji | Wynik $x^x$ | Różnica $a-x^x$ |
|----------------------------------|-------------|---------------------------|-------------|-----------------|
| $a=4, p=100, Eps=0.001, MaxI=5$  | 3,54        | 5                         | 12,53       | -9              |
| $a=9, p=100, Eps=0.001, MaxI=5$  | 4,03        | 5                         | 16,24       | -7              |
| $a=16, p=100, Eps=0.001, MaxI=5$ | 4,67        | 5                         | 21,8        | -6              |
| $a=25, p=100, Eps=0.001, MaxI=5$ | 5,42        | 5                         | 29,42       | -4              |
| $a=36, p=100, Eps=0.001, MaxI=5$ | 6,26        | 5                         | 39,22       | -3              |

Przy założonej ilości iteracji oraz rekurencji nie można dowolnie zmieniać parametru pierwszego przybliżenia oraz dokładności. Program wypisałby takie same wyniki gdyby mógł przekroczyć  $MaxI$ . Jednakże dzięki wprowadzeniu maksymalnej ilości iteracji/rekurencji można zabezpieczyć program przed przeciążeniem stosu. Bo gdy użytkownik końcowy poda

jakieś bardzo duże liczby, program mógłby liczyć je w nieskończoność aż do momentu przeciążenia stosu i zajęcia całej pamięci obliczeniowej. Granica iteracji/rekurencji pozwala na ustalenie bezpiecznej ilości działań aplikacji. Dzięki czemu użytkownik końcowy nie przeciąży stosu wpisując bardzo skrajne wartości.