

Data : 14. 01 . 2022 r.

Politechnika Rzeszowska im. Ignacego Łukasiewicza

Wydział Matematyki i Fizyki Stosowanej

Kierunek Inżynieria i Analiza Danych

Gr. Laboratoryjna nr 4

Nazwa przedmiotu :

**Projekt – Algorytmy i struktury Danych**

Temat projektu:

## **Program wyznaczający informacje dla zadanego grafu skierowanego**

Anna Turek

Nr albumu: 169856

# 1. Realizacja projektu

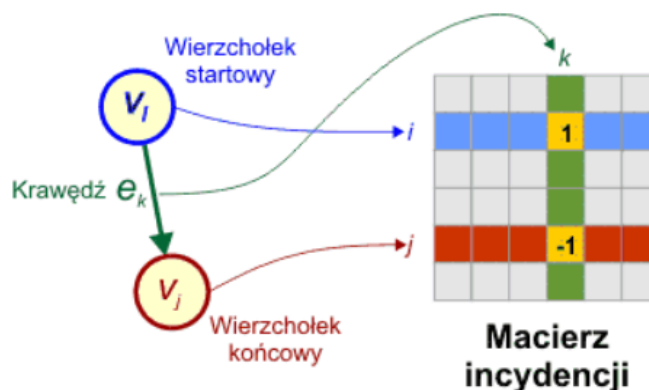
Program ma za zadanie wyznaczyć i wypisać dla danego grafu skierowanego reprezentowanego przy pomocy macierzy incydencji następujące informacje :

- wszystkich sąsiadów dla każdego wierzchołka grafu
- wszystkie wierzchołki, które są sąsiadami każdego wierzchołka
- stopnie wychodzące wszystkich wierzchołków
- stopnie wchodzące wszystkich wierzchołków
- wszystkie wierzchołki izolowane
- wszystkie pętle
- wszystkie krawędzie dwukierunkowe

## 2. Informacje o macierzy incydencji

Macierz incydencji (ang. incidence matrix) jest macierzą  $A$  o wymiarze  $n \times m$ , gdzie  $n$  oznacza liczbę wierzchołków grafu, a  $m$  liczbę jego krawędzi. Każdy wiersz tej macierzy odwzorowuje jeden wierzchołek grafu. Każda kolumna odwzorowuje jedną krawędź. Zawartość komórki  $A[i, j]$  określa powiązanie (incydencję) wierzchołka  $v_i$  z krawędzią  $e_j$  w sposób następujący:

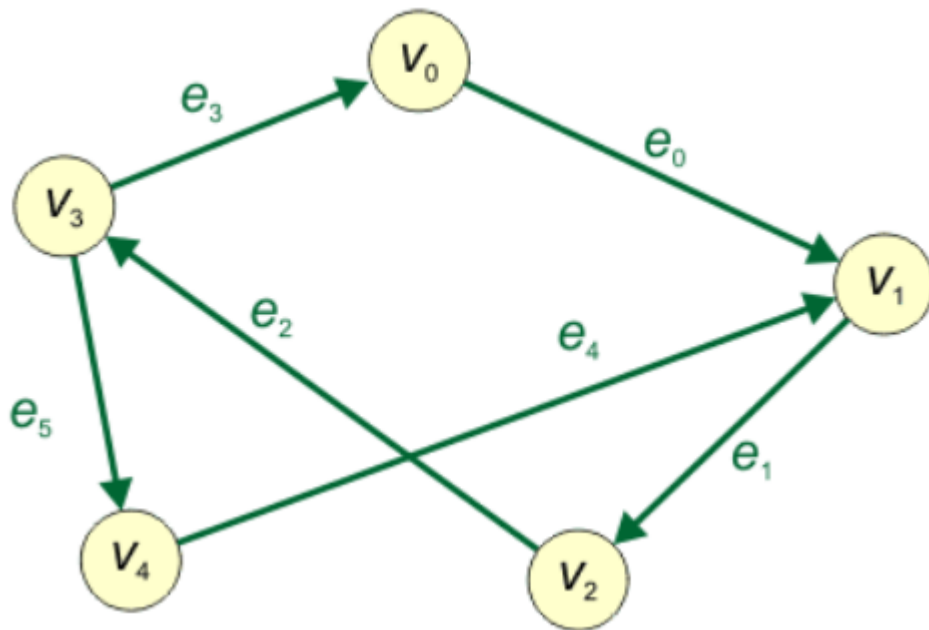
$$A[i, j] = \begin{cases} 0, & \text{jeśli } v_i \text{ nie należy do } e_j \\ 1, & \text{jeśli } v_i \text{ jest początkiem } e_j \\ -1, & \text{jeśli } v_i \text{ jest końcem } e_j \end{cases}$$



### 3. Informacje o grafie skierowanym

Graf skierowany (digraf)– zbiór wierzchołków i zbiór krawędzi skierowanych łączących (co najwyżej jeden raz) uporządkowane pary wierzchołków. Mówimy wtedy, że krawędź łączy pierwszy wierzchołek z drugim (albo, że prowadzi od pierwszego wierzchołka do drugiego).

Przykład grafu skierowanego:



## 4. Analiza funkcji w kodzie

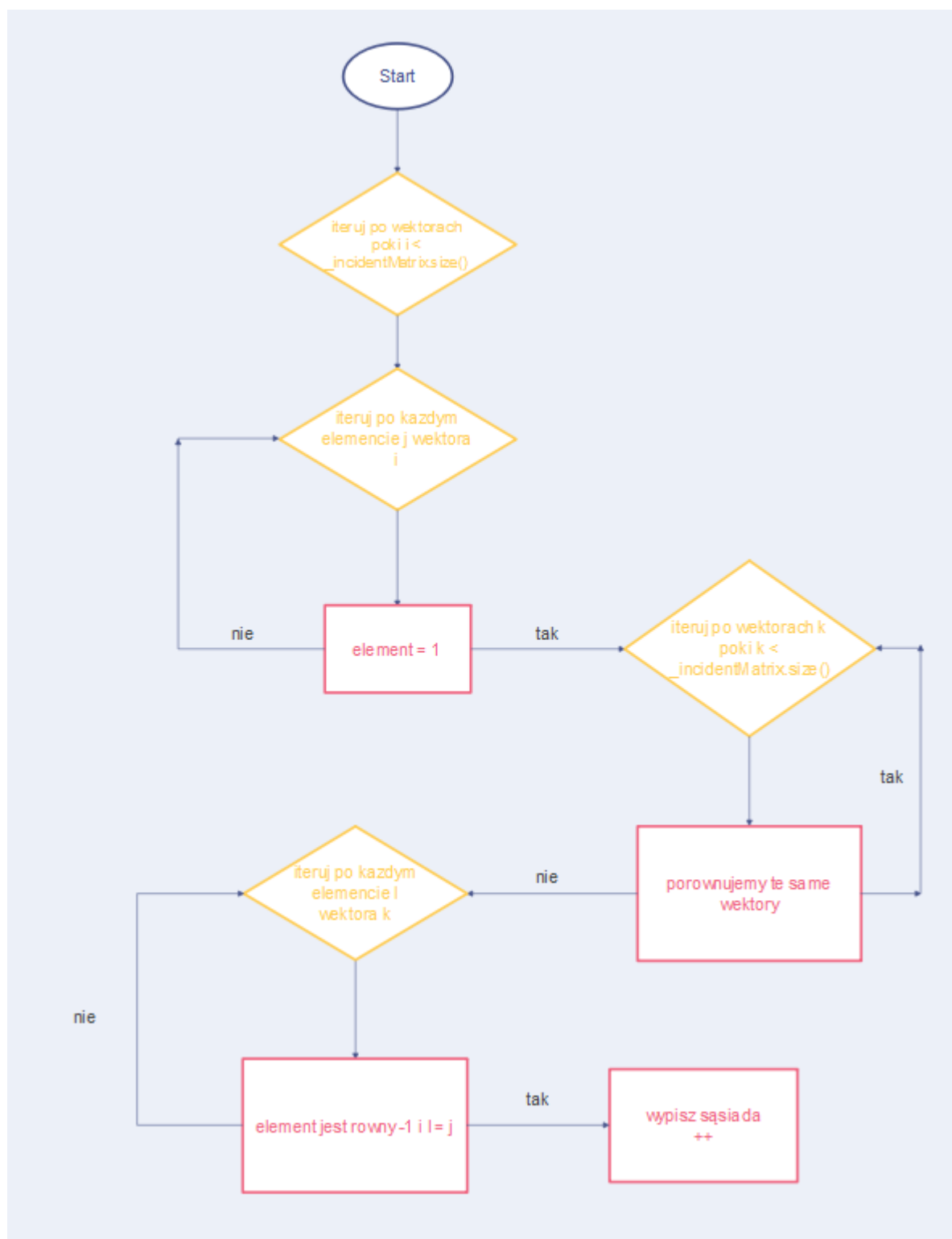
### 4.1 Wyszukiwanie wszystkich sąsiadów dla każdego wierzchołka grafu

Cel : szukamy w każdym wektorze kolumny macierzy incydencji źródła, czyli 1 oraz destynacji, czyli -1. Gdy już znajdziemy taki przypadek mamy pewność, że istnieje w grafie wierzchołek, który ma sąsiada. Przy tym wierzchołku ( wektorze wierszy macierzy), który zawiera 1 zastaniemy początek ( źródło) krawędzi, a przy wierzchołku, przy którym zastaniemy -1, będzie koniec krawędzi. Analizujemy w ten sposób wektor każdej kolumny.

#### 4.1.1 Pseudokod:

```
wczytaj (_incidentMatrix)
void GetAllNeighboursOfSpecificVertex()
wczytaj (counter)
    i < _incidentMatrix.size()
        counter = 0
        j < _incidentMatrix[i].size()
            jeżeli _incidentMatrix[i][j] == 1
                k < _incidentMatrix.size();
                jeżeli k==1
                    kontynuuj
                w innym razie
                    counter == 0
                    j == _incidentMatrix[i].size() - 1
        l < _incidentMatrix[k].size()
            jeżeli _incidentMatrix[k][l] == -1 && j == 1
                inkrementuj counter
```

#### 4.1.2 Schemat blokowy dla każdego wierzchołka grafu:



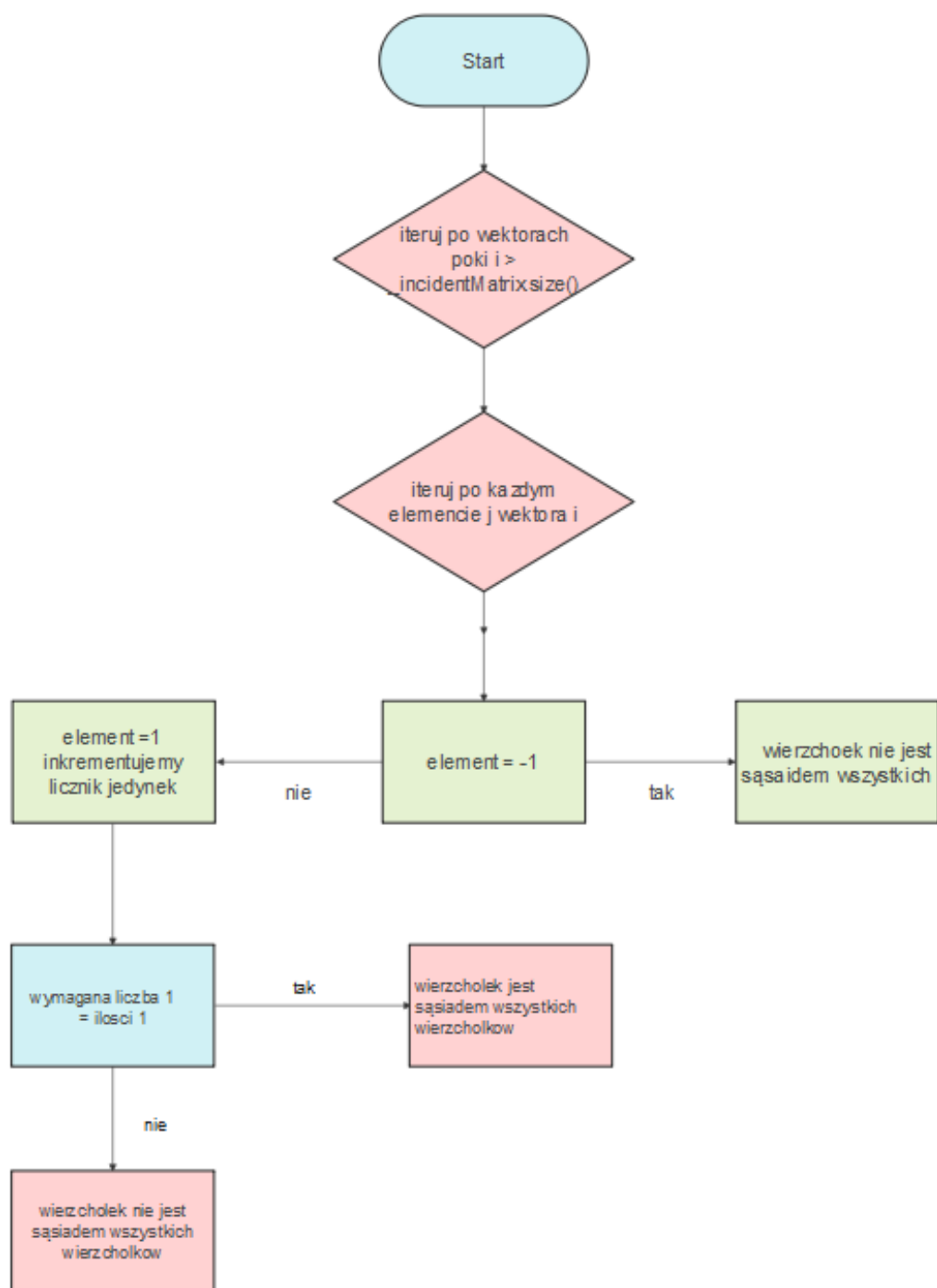
## 4.2 Wyszukiwanie wszystkich wierzchołków, które są sąsiadami każdego wierzchołka

Cel: Wyszukujemy wektora wierzchołka takiego, żeby miał tyle 1, ile jest pozostałych wierzchołków. Co więcej w wektorze kolumny do każdej z tej 1 musi być przypisana -1 każdego innego wierzchołka. W podanej macierzy -1 przyjmują formę przekątnej, co dobrze pokazuje, że jeden z wierzchołków jest sąsiadem wszystkich wierzchołków.

### 4.2.1 Pseudokod:

```
void GetAllVertexesWhereInNeighoudOfAllVertexes()
wczytaj ( counter = 0 )
wczytaj ( requiredNumberOfOnes = _incidentMatrix.size() - 1 )
    wczytaj( counterOfOnesInRow = 0 )
bool minusValueHappened = false;
    i < _incidentMatrix.size()
        minusValueHappened = false
        minusValueHappened = false
        j < _incidentMatrix[i].size()
            jeżeli _incidentMatrix[i][j] == -1
                minusValueHappened = true
                break
            w innym razie _incidentMatrix[i][j] == 1
                inkrementuj counterOfOnesInRow
        jeżeli counterOfOnesInRow == requiredNumberOfOnes &&
!minusValueHappened
            inkrementuj counter
        jeżeli counter == 0
            wypisz "There is no vertex which is neighbour to
all..."
```

#### 4.2.2. Schemat blokowy do sąsiadów każdego wierzchołka:



## 4.3 Wyszukiwanie stopni wychodzących i wchodzących wszystkich wierzchołków

Cel: Stopień wejściowy to liczba krawędzi wchodzących do wierzchołka. Liczymy go obliczając ilość elementów wiersza równych -1. Podobnie stopień wyjściowy to liczba krawędzi wychodzących z wierzchołka, którą znajdziemy obliczając ilość elementów równych 1.

### 4.3.1 Pseudokod do stopni wychodzących:

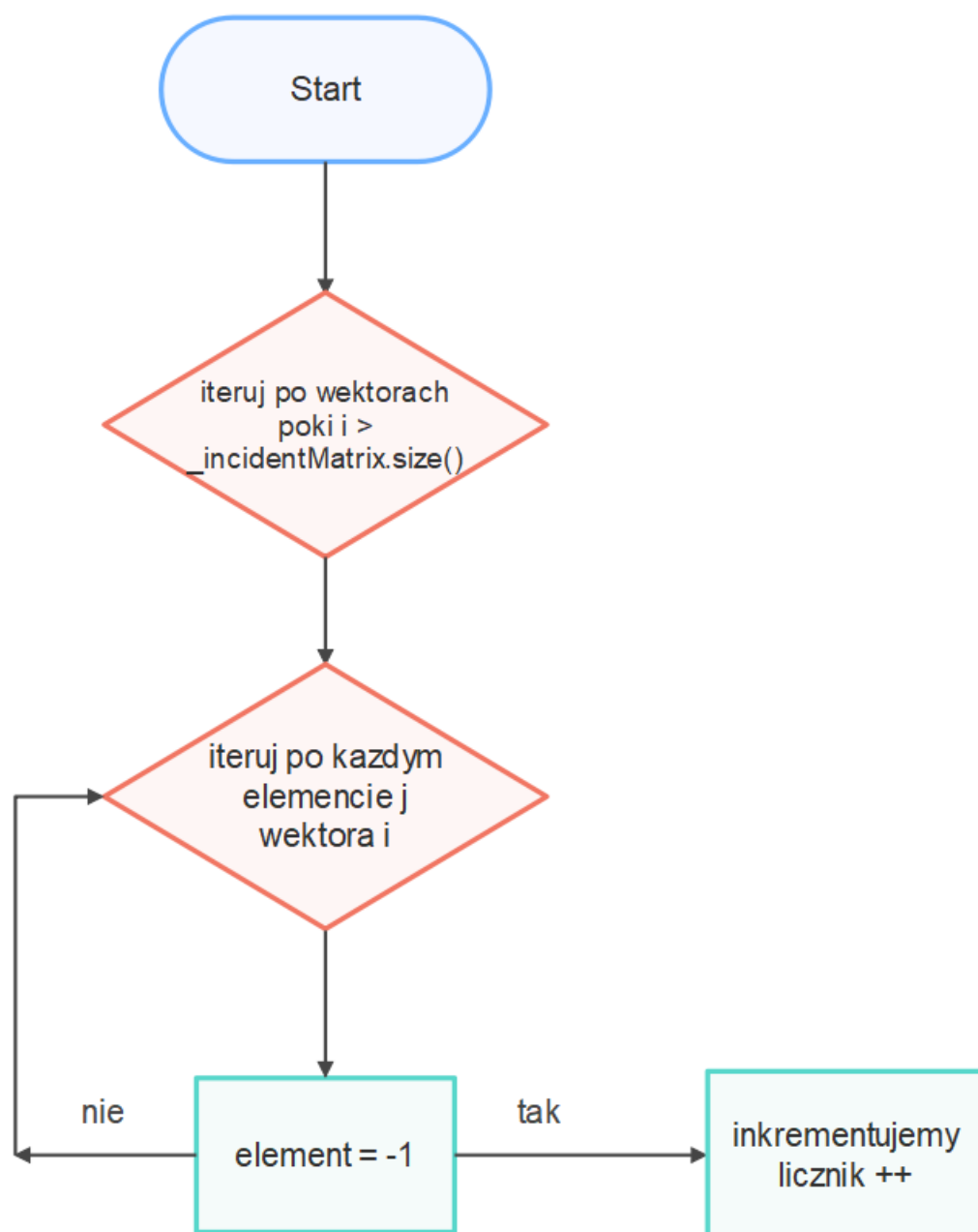
```
void GetDegreesOutFromAllVertexes()  
wczytaj (counter = 0)  
  i < _incidentMatrix.size()  
    counter = 0  
    j < _incidentMatrix[i].size()  
      jeżeli _incidentMatrix[i][j] == -1  
        inkrementuj counter
```

### 4.3.2 Pseudokod do stopni wchodzących:

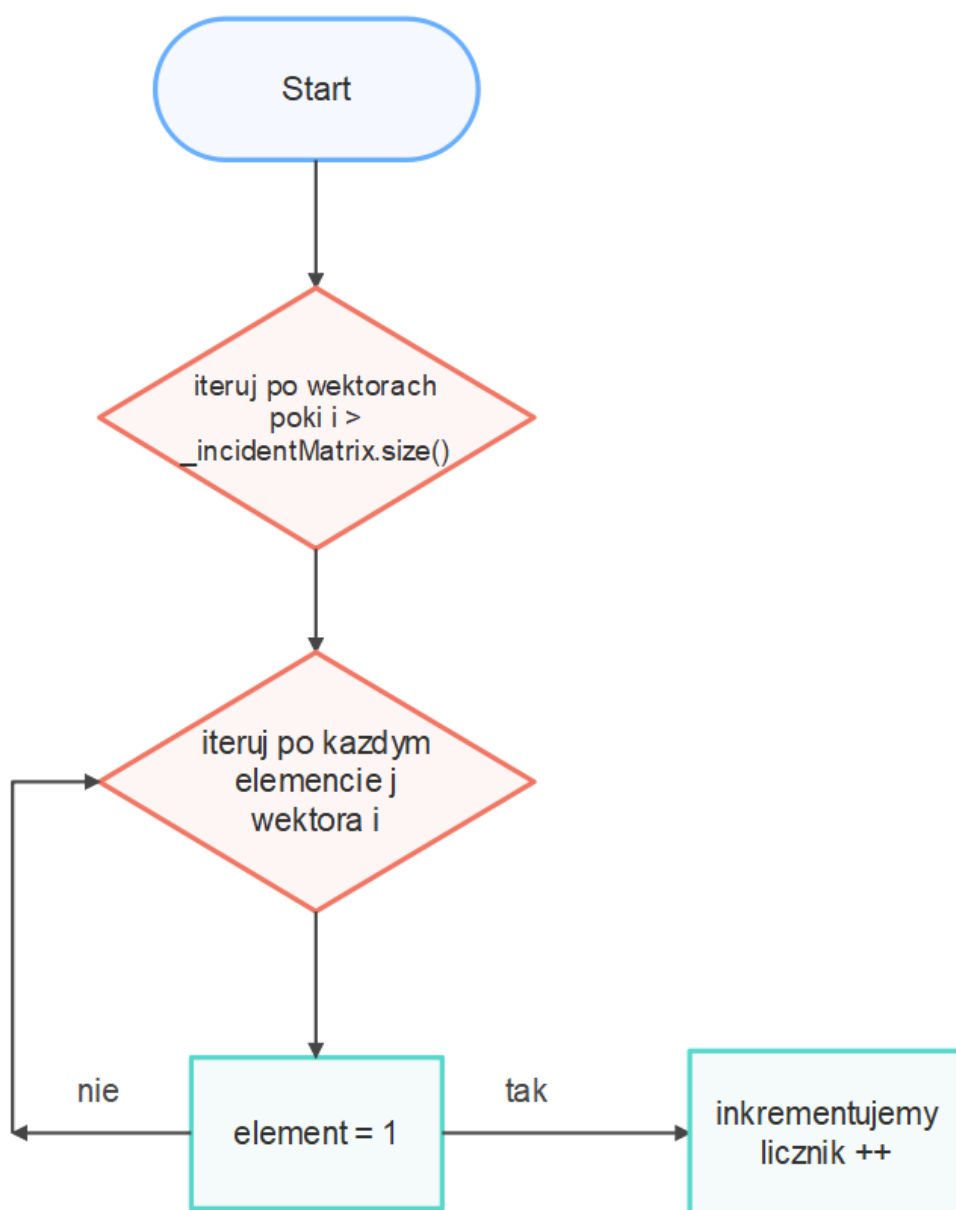
```
void GetDegreesInToAllVertexes()  
wczytaj (counter = 0)  
  i < _incidentMatrix.size()  
    counter = 0  
    j < _incidentMatrix[i].size()  
      jeżeli _incidentMatrix[i][j] == 1  
        inkrementuj counter
```



#### 4.3.3 Schemat blokowy do wychodzących stopni wierzchołków:



#### 4.3.4 Schemat blokowy do wchodzących stopni wierzchołków:



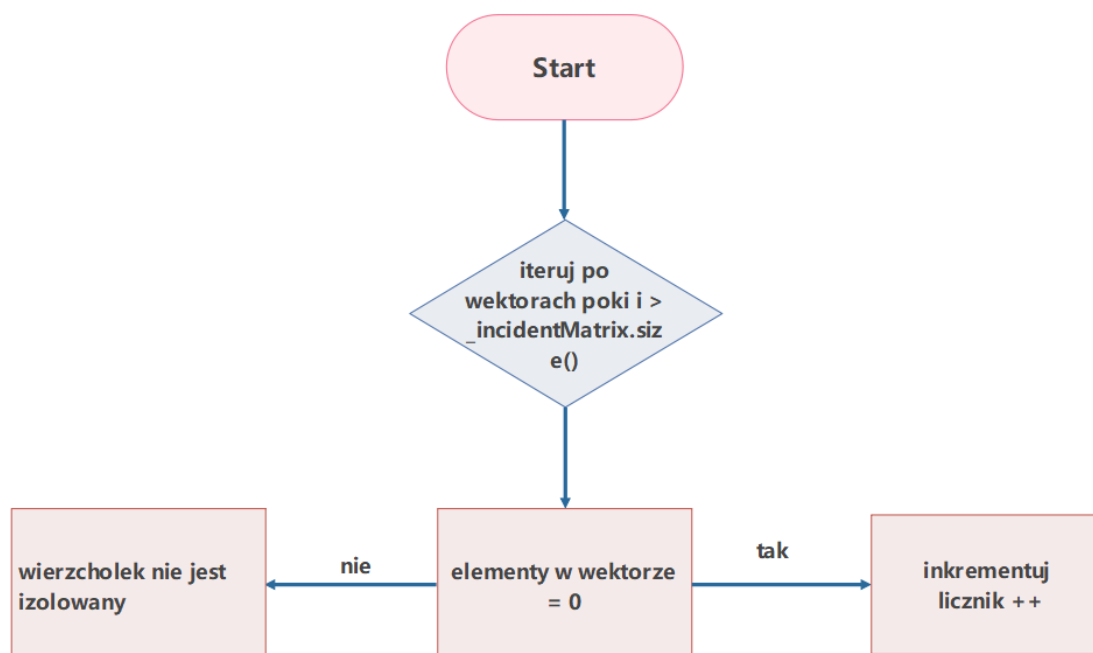
## 4.4 Wyszukiwanie wszystkich wierzchołków izolowanych

Cel: Wyszukujemy wektor wierzchołka macierzy, który nie ma styczności poprzez krawędź z żadnym innym wierzchołkiem. W tym celu musimy znaleźć wiersz, który składa się z samych 0.

### 4.4.1 Pseudokod:

```
void GetAllIsolatedVertexes()  
wczytaj (counter = 0)  
  i < _incidentMatrix.size()  
    bool allElementsAreZeros  
    jeżeli (allElementsAreZeros)  
      inkrementuj counter  
    jeżeli (counter == 0)
```

### 4.4.2 Schemat blokowy do wierzchołków izolowanych:



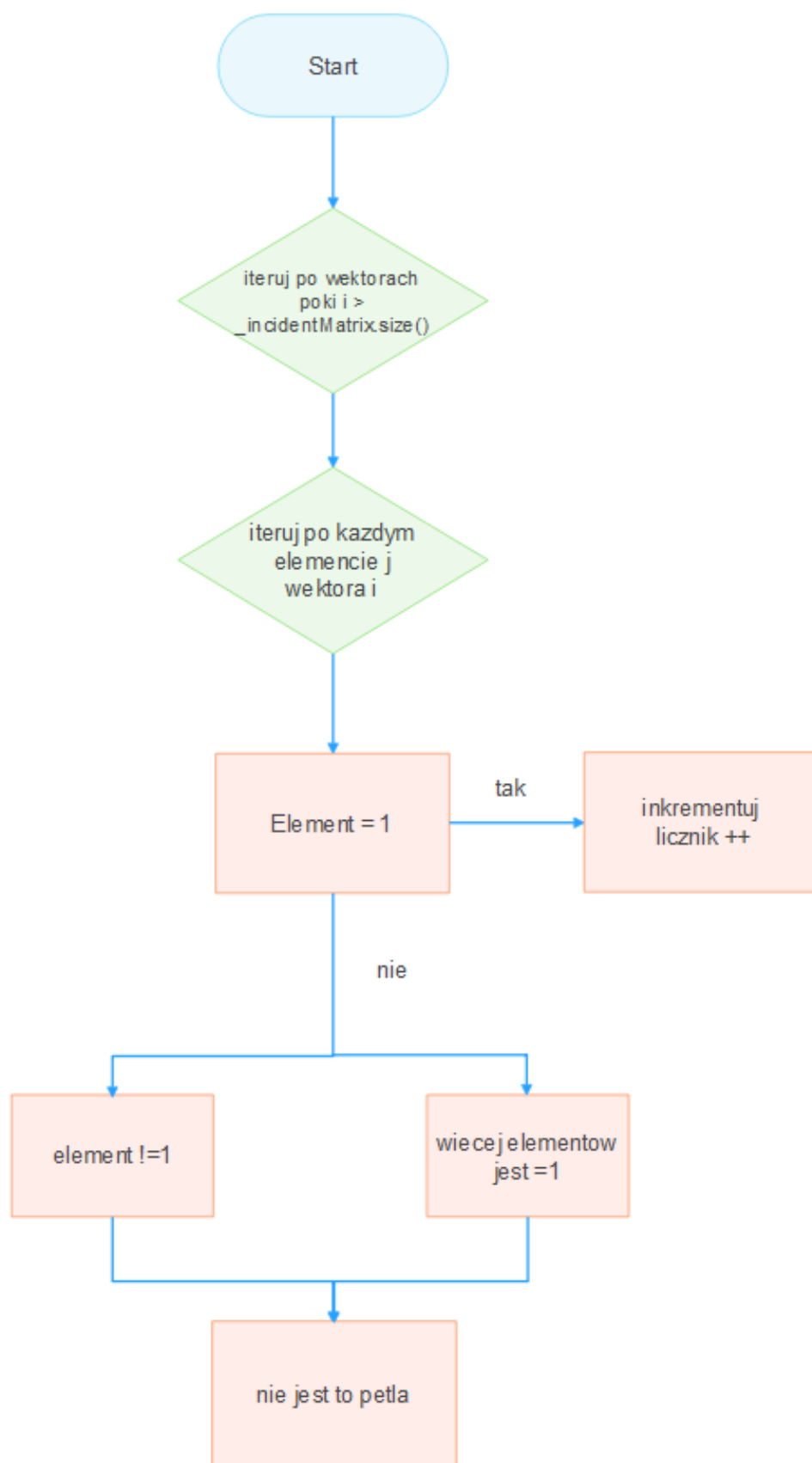
## 4.5 Wyszukiwanie wszystkich pętli

Cel: Wyszukujemy w kolumnie 1, która nie będzie miała wektora kolumny odpowiadającego za destynacje krawędzi.

### 4.5.1 Pseudokod:

```
wczytaj (counter = 0)
wczytaj ( counterOfOnesInColumn = 0 )
bool isLooped = true
wczytaj ( numberOfColumns = _incidentMatrix[0].size() )
    i < numberOfColumns
        isLooped = true
        counterOfOnesInColumn = 0
    j < _incidentMatrix.size()
        jeżeli _incidentMatrix[j][i] == 1
            inkrementuj counterOfOnesInColumn
        w innym razie
            _incidentMatrix[j][i] == -1 lub
            counterOfOnesInColumn > 1
            isLooped = false
            break
    jeżeli (isLooped)
        inkrementuj counter
    jeżeli (counter == 0)
        wypisz "There is not any loop..."
```

#### 4.5.2 Schemat blokowy do pętli:



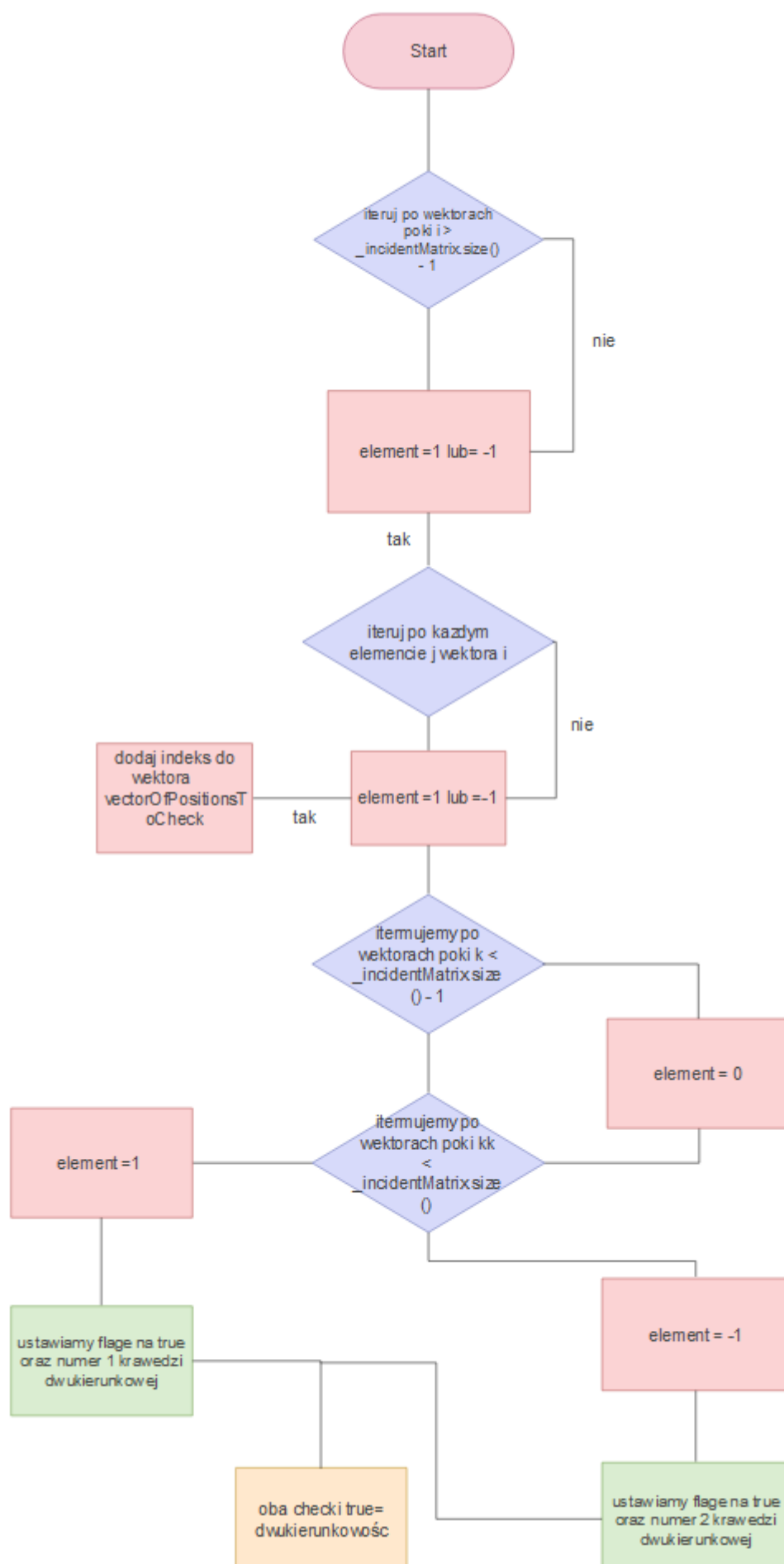
## 4.6 Wyszukiwanie wszystkich krawędzi dwukierunkowych

Cel: Wyszukujemy dwóch wierzchołków, które są swoimi wzajemnymi sąsiadami. W tym celu szukamy wierzchołków

### 4.6.1 Pseudokod:

```
void GetAllTwoWayEdges()
wczytaj( numberOfRowsToCompare = _incidentMatrix.size() - 1)
wczytaj (numberOfColumns = _incidentMatrix[0].size())
bool checkOfOnes = false
bool checkOfMinusOnes = false
wczytaj wektor (vectorOfPositionsToCheck)
    i < _incidentMatrix.size() - 1
        jeżeli (vectorOfPositionsToCheck) ->! 1 lub !-1
            kontynuuj
        j < _incidentMatrix[i].size()
            jeżeli _incidentMatrix[i][j] == 1 lub
                _incidentMatrix[i][j] == -1
wczytaj (twoDirectionalEdge1 = -1)
wczytaj (twoDirectionalEdge2 = -1)
    k < _incidentMatrix.size() - 1
        twoDirectionalEdge1 = -1
        twoDirectionalEdge2 = -1
        checkOfOnes = false
        checkOfMinusOnes = false
        kk < vectorOfPositionsToCheck.size()
            jeżeli
incidentMatrix[i][vectorOfPositionsToCheck[kk]] ==
-_incidentMatrix[k + 1][vectorOfPositionsToCheck[kk]]
                jeżeli _incidentMatrix[k +
1][vectorOfPositionsToCheck[kk]] == 1
                    checkOfOnes = true;
                    twoDirectionalEdge1 =
vectorOfPositionsToCheck[kk]
                w innym razie _incidentMatrix[k +
1][vectorOfPositionsToCheck[kk]] == -1
                    checkOfMinusOnes = true
                    twoDirectionalEdge2 =
vectorOfPositionsToCheck[kk]
                jeżeli (checkOfOnes && checkOfMinusOnes)
                    wypisz " Between V i and V k + 1 edges: E and E
are two-directional
```

#### 4.6.2 Schemat blokowy dwukierunkowości:



## 5. Użyte w programie macierze incydencji

{1, 1, 0, 0, 0, 0, -1, 0, -1, 0, 0, 0, 0},  
{0, -1, 1, 1, -1, 0, 0, 0, 0, -1, 0, 0, 0},  
{0, 0, -1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, -1, 0, 0},  
{0, 0, 0, -1, 1, 0, 0, -1, 0, 0, 0, -1, 0},  
{0, 0, 0, 0, 0, -1, 1, 1, 0, 0, 0, 0, -1},  
{0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0},  
{0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1}

{1, 1, 0, 0, 0, 0, -1, 0, -1, 0, 0, 0, 0},  
{0, -1, 1, 1, -1, 0, 0, 0, 0, -1, 0, 0, 0},  
{0, 0, -1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, -1, 0, 0},  
{0, 0, 0, -1, 1, 0, 0, -1, 0, 0, 0, -1, 0},  
{0, 0, 0, 0, 0, -1, 1, 1, 0, 0, 0, 0, -1},  
{0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1}

Pierwsza macierz zawiera w sobie wierzchołek izolowany, a druga wierzchołek, który jest sąsiadem wszystkich wierzchołków.

Źródła:

[https://eduinf.waw.pl/inf/alg/001\\_search/0124.php](https://eduinf.waw.pl/inf/alg/001_search/0124.php)

Link do repozytorium:

<https://github.com/AnnaTurek123/Projekt3/tree/main/Projekt3/Projekt3>