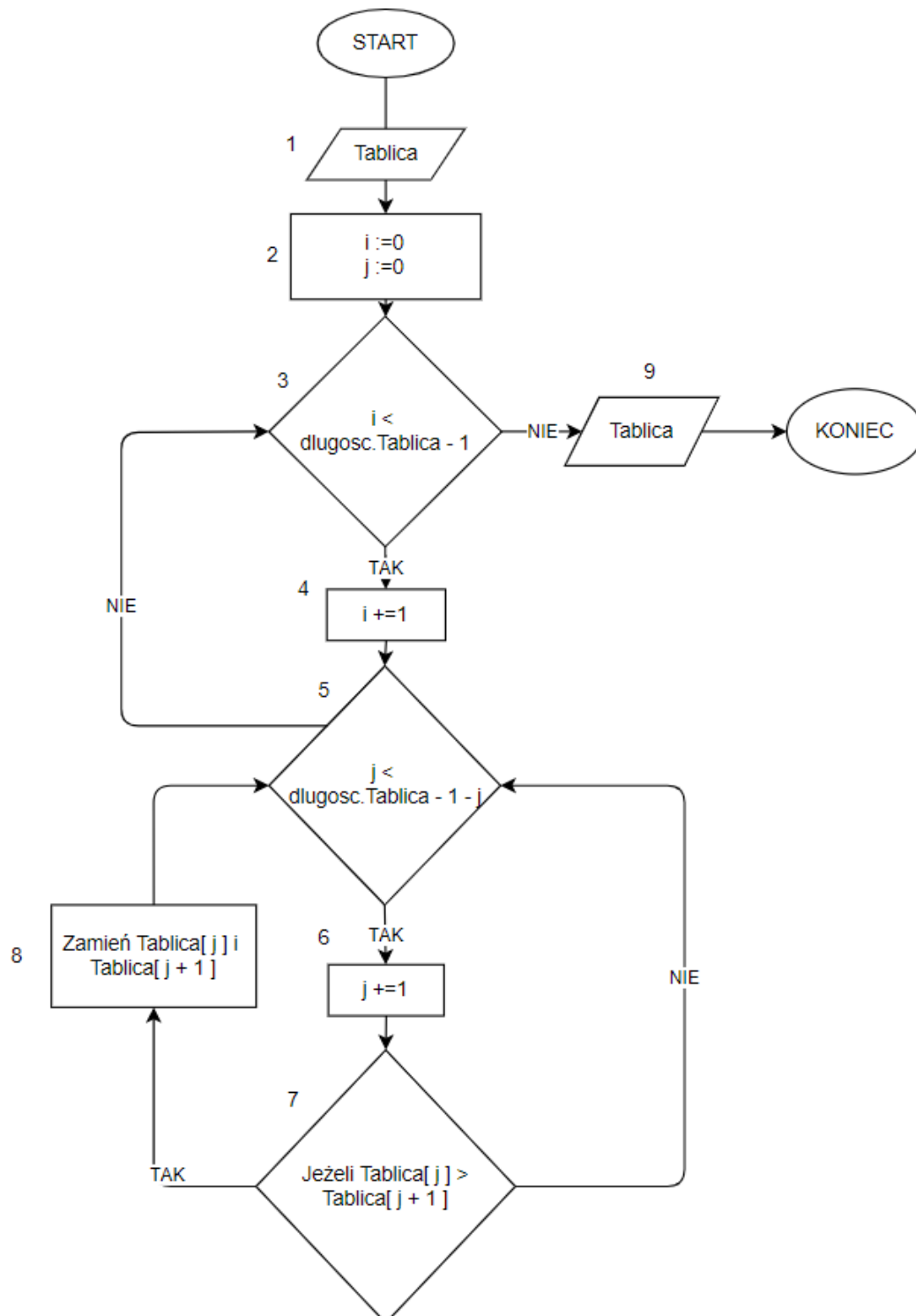


## Lista 3

Sebastian Bednarski, 261662  
24 kwietnia 2021 r.

### Zad. 1

Projekt algorytmu- schemat blokowy sortowania bąbelkowego.



# Analiza stanu dla tablicy [2, 1]

krok	tablica	i	j	$i < \text{dlugosc.Tablica} - 1$	$j < \text{dlugosc.Tablica} - 1 - j$	Tablica[j]	Tablica[j+1]	$\text{Tablica[j]} > \text{Tablica[j+1]}$	komentarz
1	[2,1]	-	-	-	-	-	-	-	wprowadzenie Tablicy
2	[2,1]	0	0	-	-	-	-	-	$i := 0, j := 0$
3	[2,1]	0	0	TAK	-	-	-	-	sprawdzenie warunku 3
4	[2,1]	1	0	TAK	-	-	-	-	zwiększenie i o 1
5	[2,1]	1	0	TAK	TAK	-	-	-	sprawdzenie warunku 5
6	[2,1]	1	1	TAK	TAK	2	1	-	zwiększenie j o 1
7	[2,1]	1	1	TAK	TAK	2	1	TAK	sprawdzenie warunku 7
8	[1,2]	1	1	TAK	TAK	1	2	TAK	zamiana Tablica[j] z Tablica[j+1]
5	[1,2]	1	1	TAK	NIE	1	2	TAK	sprawdzenie warunku 5
3	[1,2]	1	1	NIE	NIE	1	2	TAK	sprawdzenie warunku 3
9	[1,2]	1	1	NIE	NIE	1	2	TAK	zwrot Tablicy, Koniec algorytmu

Sortowanie bąbelkowe jest złożone z dwóch pętli(pętla po pętli), złożoność obliczeniowa w gorszych wypadkach jest zatem kwadratowa i oznaczamy ją  $O(n^2)$ . Przypadki znajdują się w kodzie dla tablic o wymiarach  $>1$  (z wyjątkiem ostatnich 2 przypadków w kodzie). To właśnie pusta tablica lub jednowymiarowa jest najlepszym przypadkiem kodu i ma złożoność liniową, określana jest przez sprawdzenie jednej pętli i oznaczamy ją  $O(n)$ . Z wykorzystaniem Debuggera w Visualu można zbadać podane przypadki, ile razy zostaną wykonane pętle i jaką mają złożoność poszczególne tablice. Algorytm w najgorszym przypadku, czyli wszystkie elementy do zamiany, wykona  $dlugosc.Tablica - 1$  obrotów pętli. Również można do kodu dodać flagi, aby to zobaczyć.