# Algorytmy i struktury danych

# Aldona Świrad

Projekt

Struktury danych: lista jednokierunkowa

Rzeszów, 2022

# Spis treści

| 1.Wstęp                                                       | 5  |
|---------------------------------------------------------------|----|
| 2.Opis problemu                                               | 6  |
| 2.1.Opis podstaw teoretycznych zagadnienia                    | 6  |
| 2.2.Opis szczegółów implementacji problemu                    | 6  |
| 3.Badanie algorytmu                                           | 7  |
| 3.1. Dodawanie elementu na początku listy                     | 7  |
| 3.2. Usuwanie elementu z początku listy                       | 7  |
| 3.3. Dodawanie elementu na koniec listy                       | 8  |
| 3.4. Usuwanie ostatniego elementu listy                       | 8  |
| 3.5. Dodawanie nowego elementu przed wybranym elementem listy | 9  |
| 3.6. Dodawanie nowego elementu za elementem wybranym          | 9  |
| 3.7. Usuwanie wybranego elementu listy                        | 10 |
| 4.Pseudokod                                                   | 11 |
| 4.Wnioski                                                     | 18 |
| Bibliografia                                                  | 19 |



# 1. Wstęp

Projekt napisany w języku programowania C++, w środowisku Code::Blocks IDE, realizowany w ramach przedmiotu "Algorytmy i struktury danych" na kierunku Inżynieria i analiza danych, semestr I, grupa 8.

### 2. Opis problemu

Lista jednokierunkowa jest strukturą o dynamicznie zmieniającej się wielkości. Listę można opisać jako uszeregowany zbiór elementów. Każdy element zawiera jakieś dane oraz wskazuje na swojego następcę. Cechą listy jednokierunkowej jest to, że można przeglądać ją tylko w jedną stronę, od początku do końca.

#### 2.1. Opis podstaw teoretycznych zagadnienia

Do rozwiązania problemu listy jednokierunkowej wykorzystano tablice statyczne i dynamiczne, pętle "for" oraz instrukcje warunkowe "if", klasy, obiekty, struktury. W celu sprawnego testowania algorytmu, za pomocą instrukcji warunkowej "switch" stworzony został program z przejrzystym menu, gdzie użytkownik sam może zdecydować o źródle pochodzenia danych wejściowych.

### 2.2. Opis szczegółów implementacji problemu

Możliwości listy jednokierunkowej, jakie zostały zaimplementowane:

- 1. Zliczanie liczby elementów listy
- 2. Dodawanie elementu na początku listy
- 3. Usuwanie elementu z początku listy
- 4. Dodawanie elementu na koniec listy
- 5. Usuwanie ostatniego elementu listy
- 6. Dodawanie nowego elementu przed wybranym elementem listy
- 7. Dodawanie nowego elementu za elementem wybranym
- 8. Usuwanie wybranego elementu listy

W dalszych rozważaniach będziemy używali list jako obiektów ze względu na wygodę programowania. Obiekt jest strukturą danych, która posiada pola danych oraz funkcje i procedury obsługujące te pola. Do funkcji i procedur obiektu odwołujemy się identycznie jak do pól struktury.

# 3. Badanie algorytmu

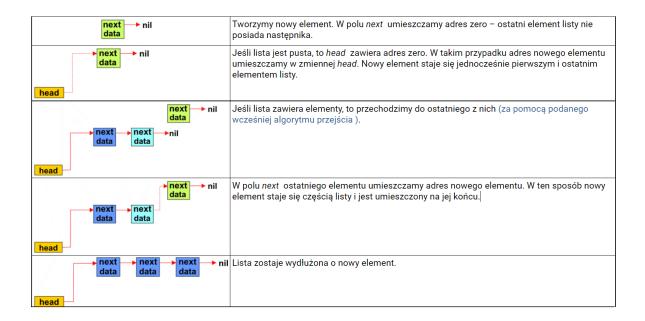
### 3.1. Dodawanie elementu na początku listy



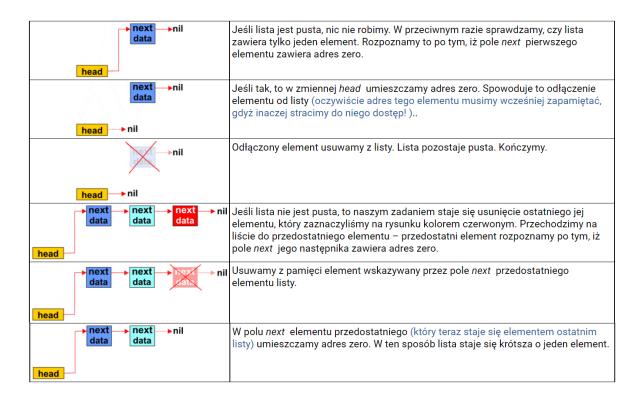
### 3.2. Usuwanie elementu z początku listy



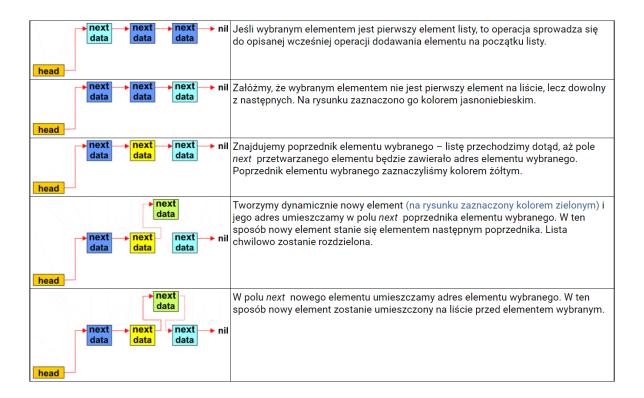
### 3.3. Dodawanie elementu na koniec listy



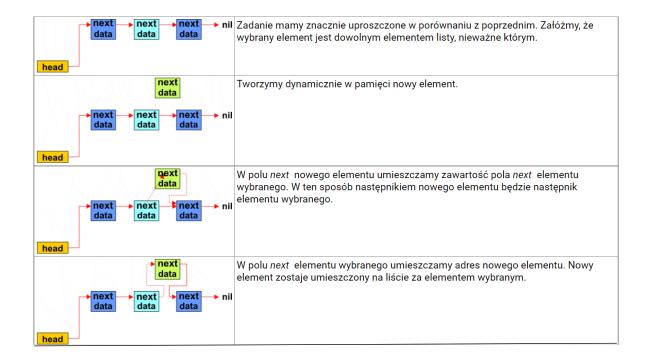
#### 3.4. Usuwanie ostatniego elementu listy



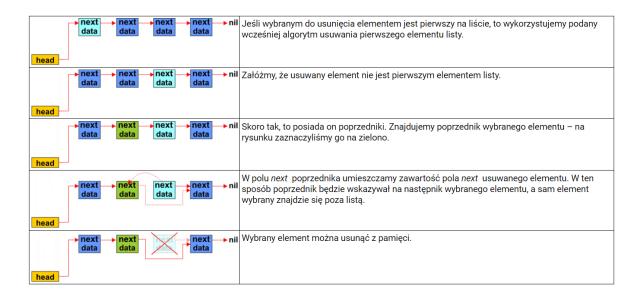
#### 3.5. Dodawanie nowego elementu przed wybranym elementem listy



#### 3.6. Dodawanie nowego elementu za elementem wybranym



# 3.6. Usuwanie wybranego elementu listy



## 4. Pseudokod

## Liczba elementów listy

K01:  $c \leftarrow 0$  zerujemy licznik

K02: **Dopóki**  $p \neq \text{nil}$ , w pętli przechodzimy przez kolejne elementy listy **wykonuj** kroki K03...K04

K03:  $c \leftarrow c + 1$  zwiększ licznik

K04:  $p \leftarrow (p \rightarrow next)$  w p umieść zawartość pola next elementu wskazywanego przez p

K05: **Zakończ z wynikiem** *c* koniec, wynik w c

## Dodawanie elementu na początku listy

K01: Utwórz nowy element listy

K02:  $p \leftarrow$  adres nowego elementu

K03:  $(p \rightarrow data) \leftarrow v$  umieszczamy dane w elemencie

K04:  $(p\rightarrow next) \leftarrow head$  następnikiem będzie bieżący pierwszy

element listy

K05:  $head \leftarrow p$  ustawiamy początek listy na nowy element

K06: Zakończ

### Usuwanie elementu z początku listy

K01: p ← head zapamiętaj pierwszy element

K02 **Jeśli** p = nil, zakończ, jeśli lista jest pusta **to zakończ** 

K03:  $head \leftarrow (p \rightarrow next)$  początkiem listy będzie element

następny

K04: Usuń z pamięci element wskazany przez p

K05: Zakończ

### Dodawanie elementu na koniec listy

K01: Utwórz nowy element

K02: e ← adres nowego elementu

K03:  $(e \rightarrow next) \leftarrow nil$  inicjujemy pola nowego elementu

K04:  $(e \rightarrow data) \leftarrow v$ 

K05;  $p \leftarrow head$  w p ustawiamy początek listy

K06: **Jeśli**  $p \neq nil$ , czy lista jest pusta? **to idź do** kroku K09

K07: head ← e

jeśli tak, to nowy element będzie pierwszym elementem listy

K08: Zakończ

K09: **Dopóki** ( $p \rightarrow next$ )  $\neq$  nil, **wykonuj**  $p \leftarrow (p \rightarrow next)$ 

inaczej przechodzimy do ostatniego elementu

listy

K10:  $(p \rightarrow next) \leftarrow e$ 

dołączamy nowy element za ostatnim na

liście

K11: Zakończ

### Usuwanie ostatniego elementu listy

K01: p ← head

pobieramy do p adres początku listy

K02: **Jeśli** p = nil, **to zakończ** 

jeśli lista jest pusta, kończymy

K03: **Jeśli** ( $p \rightarrow next$ )  $\neq$  nil, **to idź do** kroku K07

sprawdzamy, czy lista jest jednoelementowa

K04: Usuń z pamięci element wskazywany przez p

K05; head ← nil

lista jednoelementowa staje się listą

pustą

K06: Zakończ

K07: **Dopóki** ( 
$$(p \rightarrow next ) \rightarrow next ) \neq nil$$
, **wykonuj**  $p \leftarrow (p \rightarrow next )$ 

idziemy do przedostatniego elementu

K08: Usuń z pamięci element wskazywany przez ( *p*→*next* )

usuwamy następny element, czyli ostatni

K09:  $(p \rightarrow next) \leftarrow nil$ 

przedostatni element nie ma już następnika

K10: Zakończ

### Dodawanie nowego elementu przed wybranym elementem listy

 $K01: p \leftarrow head$ 

pobieramy do p adres początku listy

K02: **Jeśli**  $p \neq e$ , **to idź do** kroku K05

sprawdzamy, czy e nie jest pierwszym elementem listy

K03: Wstaw nowy element na początku listy

K04: Zakończ

K05; **Dopóki**  $(p \rightarrow next) \neq e$ , **wykonuj**  $p \leftarrow (p \rightarrow next)$ 

przechodzimy do elementu poprzedzającego e

K06: Utwórz nowy element

K07:  $(p \rightarrow next) \leftarrow adres nowego elementu nowy element wstawiamy za element poprzedzający$ 

K08:  $((p \rightarrow next) \rightarrow next) \leftarrow e$ 

inicjujemy nowy element

K09:  $((p \rightarrow next) \rightarrow data) \leftarrow v$ 

K10: Zakończ

## Dodawanie nowego elementu za elementem wybranym

K01: Utwórz nowy element

K02:  $p \leftarrow$  adres nowego elementu

K03:  $(p \rightarrow next) \leftarrow (e \rightarrow next)$  następnym elementem za nowym będzie następny element za e

K04:  $(p \rightarrow data) \leftarrow v$ 

K05;  $(e \rightarrow next) \leftarrow p$  nowy element wstawiamy za e

K06: Zakończ

### Usuwanie wybranego elementu listy

K01: **Jeśli** head ≠ e, sprawdzamy, czy usuwany element jest **to idź do** kroku K04 pierwszym na liście

K02: Usuń pierwszy element listy jeśli tak, usuwamy go z listy

K03: Zakończ

K04: p ← head w p ustawiamy początek listy

K05: **Dopóki**  $(p \rightarrow next) \neq e$ ,  $p \rightarrow next$   $p \rightarrow next$   $p \rightarrow next$   $p \rightarrow next$   $p \rightarrow next$ 

K06:  $(p\rightarrow next) \leftarrow (e\rightarrow next)$  odłączamy e od listy

K07: Usuń z pamięci element wskazywany przez e

K08: Zakończ

# 5. Wnioski

Lista jednokierunkowa to lista "struktur danych" przy czym każda zawiera wskaźnik do następnego elementu. W liście jednokierunkowej poruszamy się od początku do końca listy. Każdy element listy składa się z co najmniej dwóch pól: klucza oraz pola wskazującego na następny element listy.

Lista jest strukturą danych, która wykorzystujemy, gdy mamy do czynienia z góry nieznaną ilością danych. Oczekuje się, że dane będą tego samego typu, ale wykorzystując unię można ograniczenie to pominąć, dzięki czemu ta struktura danych jest bardzo często wykorzystywana.

# Bibliografia:

https://eduinf.waw.pl/inf/alg/001\_search/0086.php

https://home.agh.edu.pl/~pkleczek/dokuwiki/doku.php?id=dydaktyka:aisd:2016:data-

structures stack-queue-lists

https://www.samouczekprogramisty.pl/struktury-danych-lista-wiazana/

https://achilles.tu.kielce.pl/portal/Members/84df831b59534bdc88bef09b15e73c99/archive/

semestr-ii-2019-2020/pdf/pp2/lecture/pp2 lecture 6.pdf