# МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МОЭВМ

#### ОТЧЕТ

## по лабораторной работе №2 по дисциплине «Информатика»

Тема: «Алгоритмы и структуры данных в Python»

Студент гр. 3342	Белаид Фарук
Преподаватель	Иванов Д. В.

Санкт-Петербург 2024

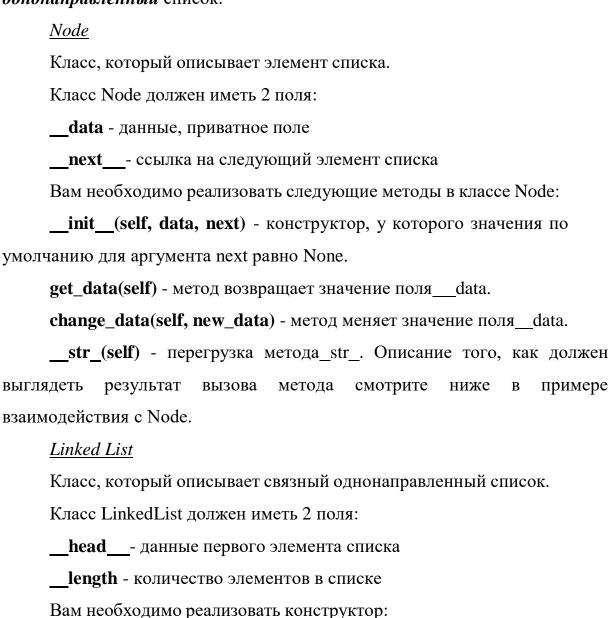
## Цель работы

Изучить алгоритмы и структуры данных в Python, способы их реализации. Написать согласно заданию программу, которая реализует структуру однонаправленного связного списка в виде класса.

#### Задание

для аргумента head равно None.

В данной лабораторной работе Вам предстоит реализовать связный однонаправленный список.



\_\_init\_\_(self, head) - конструктор, у которого значения по умолчанию

- Если значение переменной head равна None, метод должен создавать пустой список.
- Если значение head не равно None, необходимо создать список из одного элемента.

и следующие методы в классе LinkedList:

\_\_len\_\_(self) - перегрузка метода\_\_ len\_\_.

**append**(**self**, **element**) - добавление элемента в конец списка. Метод должен создать объект класса Node, у которого значение поля\_data будет равно element и добавить этот объект в конец списка.

\_\_str\_(self) - перегрузка метода\_str\_. Описание того, как должен выглядеть результат вызова метода смотрите ниже в примере взаимодействия с LinkedList.

**pop(self)** - удаление последнего элемента. Метод должен выбрасывать исключение IndexError с сообщением "LinkedList is empty!", если список пустой.

clear(self) - очищение списка.

change\_on\_end(self, n, new\_data) - меняет значение поля \_data n- того элемента с конца списка на new\_data. Метод должен выбрасывать исключение KeyError, с сообщением "<element> doesn't exist!", если количество элементов меньше n.

#### Основные теоретические положения

Связный список — это структура данных, которая состоит из узлов, включающих какое-нибудь содержимое и указатель на следующий элемент. Отличием связного списка от массива заключается в том, что у списка элементы в памяти не упорядочены, он может хранить содержимое разных типов данных, обладает более быстрыми вставкой и удалением элемента, о при этом обращение по индексу происходит медленнее.

#### Выполнение работы

В ходе выполнения работы были реализованы следующие классы и их методы:

Node

Поля:

- \_\_data содержимое элемента списка
- \_\_next\_\_\_ ссылка на следующий элемент списка Методы:
- \_\_init\_\_(self, data, next=None) конструктор.
- $get\_data(self)$  возвращает значение поля\_\_\_data. O(1)
- *change\_data(self, new\_data)* меняет значение поля\_\_\_*data*. O(1)
- \_\_str\_\_(self) перегрузка метода, возвращает строку с информацией об элементе. O(1)

#### Linked List

Поля:

- \_\_head\_\_\_- ссылка на первый элемент списка
- \_\_length количество элементов в списке Методы:
- \_\_init\_\_(self, head=None) создаёт пустой список или состоящий из одного элемента в зависимости от того, передано ли head.
- \_\_len\_\_(self) перегрузка метода, возвращает значение\_\_\_length. O(1)
- append(self, element) добавляет элемент в конец списка, при помощи цикла while доходит до последнего элемента и его полю\_next присваивает ссылку на следующий элемент. O(n)
- \_\_str\_(self) перегрузка метода, возвращает строку с информациейо списке (получает информацию, проходя по списку). O(n)
- pop(self) удаляет последний элемент, а в случае, если список пустой, выбрасывает исключение IndexError с сообщением "LinkedList is empty!". O(n)

- change\_on\_end(self, n, new\_data) изменяет содержимое n-того с конца элемента, доходя до него в цикле while и изменяя значение про помощи метода элемента change\_data, а в случае неверного индекса выбрасывает исключение KeyError, с сообщением "<element> doesn't exist!". O(n)
- *clear(self)* очищает список, присваивая первому элементу None и изменяя длину на 0. O(1)

Алгоритм бинарного работает поиска cотсортированными структурами данных, что означает то, что связный список для начала нужно отсортировать. Двоичный поиск заключается в том, что находится середина списка и сравнивается элемент в середине с искомым, в случае, если искомый больше то мы находим середину уже правой части, иначе левой. Так продолжается, пока не сойдётся всё до одного элемента, который и будет являться тем, который мы искали. Сложность бинарного поиска в списке заключается в том, что мы не можем быстро найти серединный элемент, потому что мы не можем брать по индексу, нампридётся каждый раз проходить половину рабочей области. В итоге сложность бинарного поиска будет больше O(n), что делает его бесполезным в работе со списками, так как пройти по нему будет проще и быстрее.

Разработанный программный код см. в приложении А.

## Тестирование

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

# Таблица 1 – Результаты тестирования

№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
1.	node = Node(1)	data: 1, next: None	Верно
	print(node)	data: 1, next: 2	
	nodenext= Node(2, None)		
	print(node)		

2.	l_l = LinkedList()	LinkedList[]	Верно
	print(l_l)	LinkedList[length = 4, [data: 10,	
	1_l.append(10)	next: 20; data: 20, next: 30; data:	
	1_l.append(20)	30, next: 40; data: 40, next: None]]	
	1_l.append(30)	4	
	1_l.append(40)	LinkedList[length = 4, [data: 100,	
	print(l_l)	next: 20; data: 20, next: 3; data: 3,	
	print(len(l_l))	next: 40; data: 40, next: None]]	
	1_l.change_on_end(2, 3)		
	1_l.change_on_end(4, 100)		
	print(l_l)		

## Выводы

Были изучены алгоритмы и структуры данных в Python и способы их реализации. Согласно заданию была разработана программа, которая реализует однонаправленный связный список, представляющий собой класс с соответствующими полями и методами.

#### ПРИЛОЖЕНИЕ А

### ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

```
class Node:
    def init (self, data, next = None):
        self. data = data
        self.next = next
    def get data(self):
        return self. data
    def change data(self, new data):
        self. data = new data
    def __str__(self):
        if self.next != None:
            return f"data: {self. data}, next: {self.next.get data()}"
        return f"data: {self.__data}, next: {self.next}"
class LinkedList:
    def init (self, head = None):
        if head is None:
           self. head = None
           self. length = 0
        else:
           self. head = Node(head)
           self. length = 1
    def len (self):
        return self. length
    def append(self, element):
        self. length += 1
        if self.__head__ == None:
            self.__head__ = Node(element)
        else:
```

```
tmp = self. head
        while tmp.next! = None:
            tmp = tmp.next
        tmp.next = Node(element)
def __str__(self):
    if self. length == 0:
        return "LinkedList[]"
    else:
        tmp = self. head
        string = tmp. str ()
        while tmp.next != None:
            tmp = tmp.next
            string += "; " + tmp. str ()
        return f'LinkedList[length = {self.__length}, [{string}]]'
def pop(self):
    if self.__length == 0:
        raise IndexError("LinkedList is empty!")
    tmp = self. head
    if tmp.next != None:
        while tmp.next.next != None:
            tmp = tmp.next
        tmp.next= None
    else:
        self. head = None
    self. length -= 1
def change on end(self, n, new data):
    if self. length < n or n <= 0:
        raise KeyError("<element> doesn't exist!")
    else:
        num = self.__length - n
        if num == 0:
            self. head .change data(new data)
        else:
            tmp = self. head
            for i in range(num):
                tmp = tmp.next
```

```
tmp.change_data(new_data)
```

```
def clear(self):
    self.__length = 0
    self.__head__ = None
```