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

### ОТЧЕТ

# по лабораторной работе №2 по дисциплине «Информационные технологии»

Tema: Алгоритмы и структуры данных в Python

Студент гр. 3344	Жаворонок Д.Н
Преподаватель	Иванов Д.В.

Санкт-Петербург 2024

# Цель работы

Введение в алгоритмы и структуры данных. Освоение алгоритмов и структур данных на языке Python.

### Задание.

Вариант 2. В данной лабораторной работе Вам предстоит реализовать связный однонаправленный список. Для этого необходимо реализовать 2 зависимых класса:

Node

Класс, который описывает элемент списка.

Он должен иметь 2 поля:

- о data # Данные элемента списка, приватное поле.
- о next # Ссылка на следующий элемент списка.

И следующие методы:

- o \_\_init\_\_(self, data, next) конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента next равно None.
- o get\_data(self) метод возвращает значение поля data (это необходимо, потому что в идеале пользователь класса не должен трогать поля класса Node).
- o \_\_str\_\_(self) перегрузка стандартного метода \_\_str\_\_, который преобразует объект в строковое представление. Для данной лабораторной необходимо реализовать следующий формат перевода объекта класса Node в строку:

"data: <node\_data>, next: <node\_next>",

где <node\_data> - это значение поля data объекта Node, <node\_next> - это значение поля next объекта, на который мы ссылаемся, если он есть, иначе None.

Пример того, как должен выглядеть результат реализации \_\_str\_\_ см. ниже.

Пример того, как должен выглядеть вывод объекта:

node = Node(1)

print(node) # data: 1, next: None

node.next = Node(2, None)

print(node) # data: 1, next: 2

Linked List

Класс, который описывает связный однонаправленный список.

Он должен иметь 2 поля:

- o head # Данные первого элемента списка.
- o length # Количество элементов в списке.

И следующие методы:

- o \_\_init\_\_(self, head) конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента head равно None.
- · Если значение переменной head равна None, метод должен создавать пустой список.
- · Если значение head не равно None, необходимо создать список из одного элемента.
- o \_\_len\_\_(self) перегрузка метода \_\_len\_\_, он должен возвращать длину списка (этот стандартный метод, например, используется в функции len).
- о 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.
- o \_\_str\_\_(self) перегрузка стандартного метода \_\_str\_\_, который преобразует объект в строковое представление. Для данной лабораторной необходимо реализовать следующий формат перевода объекта класса однонаправленного списка в строку:
- Если список пустой, то строковое представление:
- "LinkedList[]"
- Если не пустой, то формат представления следующий:
- "LinkedList[length = <len>, [data:<first\_node>.data, next: <first\_node>.data; data:<second\_node>.data, next:<second\_node>.data; ... ; data:<last\_node>.data, next: <last\_node>.data]",
- где <len> длина связного списка, <first\_node>, <second\_node>, <third\_node>, ... , <last\_node> элементы однонаправленного списка.

Пример того, как должен выглядеть результат реализации см. ниже.

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

o delete\_on\_start(self, n) - удаление n-того элемента с HAЧAЛA списка. Метод должен выбрасывать исключение KeyError, с сообщением "Element doesn't exist!", если количество элементов меньше n.

### Выполнение работы

Связный список - это структура данных, состоящая из узлов, где каждый узел содержит данные и ссылку (указатель) на следующий узел в списке. Основные отличия связного списка от массива:

Память: В массиве элементы хранятся в непрерывной области памяти, в то время как узлы связного списка могут быть разбросаны по памяти, связываясь друг с другом через указатели. Также связный список требует дополнительной памяти для хранения указателей на следующие узлы, в то время как массив требует память только для хранения элементов.

Размер: Размер массива фиксирован и определяется при создании, в то время как связный список может динамически изменять свой размер путем добавления или удаления узлов.

Вставка и удаление: Вставка и удаление элементов в массиве может быть затратной операцией, так как требуется сдвигать другие элементы. В связном списке вставка и удаление узлов более эффективны, так как требуется только изменить указатели.

Доступ к элементам: В массиве доступ к элементам осуществляется по индексу, что делает операцию доступа быстрой. В связном списке доступ к элементам может быть медленнее, так как требуется последовательно переходить от одного узла к другому.

Сложность методов:

O(n):	O(1):	
LinkedListstr	init	
append	get_data	
pop	Nodestr	
delete_on_start	len	
	clear	

Для связного списка, бинарный поиск может быть реализован следующим образом: начиная с головы списка, двигаемся по элементам, чтобы найти

средний элемент. Для этого используем две переменные, одна из которых движется на 2 ссылки за итерацию, а другая на одну. Когда первая переменная достигнет конца списка, вторая будет указывать на середину. Затем сравниваем средний элемент с ключом. Если ключ найден, поиск завершается. Если нет, определяем, какая половина списка будет использоваться для следующего поиска: левая, если ключ меньше среднего элемента, и правая, если больше. Процесс продолжается до тех пор, пока ключ не будет найден или список не будет исчерпан. Основное отличие бинарного поиска для связного списка от классического заключается в том, что в связном списке используются указатели для перемещения, что делает поиск более медленным из-за необходимости просмотра всех элементов.

# Тестирование.

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

# Таблица 1 – Результаты тестирования

№ пп	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
	node = Node(1)	data: 1, next: None	-
	print(node)	data: 1, next: 2	
	node.next = Node(2, None)		
	print(node)		
	linked_list = LinkedList()	LinkedList[]	-
	print(linked_list)	0	
	<pre>print(len(linked_list))</pre>	LinkedList[length = 1,	
	linked_list.append(10)	[data: 10, next: None]]	
	print(linked_list)	1	
	<pre>print(len(linked_list))</pre>	LinkedList[length = 2,	
	linked_list.append(20)	[data: 10, next: 20; data: 20,	
	<pre>print(linked_list)</pre>	next: None]]	
	<pre>print(len(linked_list))</pre>	2	
	linked_list.pop()	LinkedList[length = 1,	
	print(linked_list)	[data: 10, next: None]]	
	print(linked_list)	LinkedList[length = 1,	
	<pre>print(len(linked_list))</pre>	[data: 10, next: None]]	
		1	

# Выводы

Были получены базовые знания об алгоритмах и структурах данных и их применении в языке Python.

### Приложение А

### Исходный код программы

Название файла: main.py

```
class Node():
    def init (self, data, next=None):
        self. data = data
        self.next = next
    def get data(self):
        return self. data
   def str (self):
        return f"data: {self.get data()}, next: {self.next.get data() if
self.next else None}"
class LinkedList():
   def init (self, head=None):
        self.head = head
        self.length = 1 if head else 0
    def len (self):
        return self.length
    def append(self, element):
        newElement = Node(element)
        temp = self.head
        if temp:
            while temp.next:
               temp = temp.next
            temp.next = newElement
        else:
            self.head = newElement
        self.length += 1
    def __str__(self):
        temp = self.head
        if not temp:
            return "LinkedList[]"
```

```
nodeArray = []
        while temp:
            nodeArray.append(temp)
            temp = temp.next
         return f"LinkedList[length = {self.length}, [{'; '.join(map(str,
nodeArray))}]]"
    def pop(self):
        if not self.head:
            raise IndexError("LinkedList is empty!")
        elif not self.head.next:
            self.head = None
            self.length -= 1
        else:
            temp = self.head
            while temp.next.next:
                temp = temp.next
            temp.next = None
            self.length -= 1
    def clear(self):
        self.head = None
        self.length = 0
    def delete_on_start(self, n):
        if self.length < n or n <= 0:
            raise KeyError("Element doesn't exist!")
        elif n == 1:
            self.head = self.head.next
        else:
            temp = self.head
            for _{-} in range(n-2):
                temp = temp.next
            temp.next = temp.next.next
        self.length -= 1
```