

**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»**  
**Тема: Алгоритмы и структуры данных в Python**

Студент гр. 3344

Мурдасов М.К.

Преподаватель

Иванов Д.В.

Санкт-Петербург

2024

## **Цель работы**

Изучение алгоритмов и структур данных в языке Python.

## Задание

### Вариант 4

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:**

- о **\_\_init\_\_(self, data, next)** - конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента next равно None.
- о **get\_data(self)** - метод возвращает значение поля data (это необходимо, потому что в идеале пользователь класса не должен трогать поля класса Node).
- о **change\_data(self, new\_data)** - метод меняет значение поля data объекта Node.
- о **\_\_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 равно 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`).
- o **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.

о **\_\_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.

о **clear(self)** - очищение списка.

о **change\_on\_start(self, n, new\_data)** - изменение поля `data` `n`-того элемента с НАЧАЛА списка на `new_data`. Метод должен выбрасывать исключение `KeyError`, с сообщением "Element doesn't exist!", если количество элементов меньше `n`.

*Пример того, как должно выглядеть взаимодействие с Вашим связным списком:*

```
linked_list = LinkedList()
print(linked_list) # LinkedList[]
print(len(linked_list)) # 0
```

```
linked_list.append(10)

print(linked_list) # LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]]

print(len(linked_list)) # 1

linked_list.append(20)

print(linked_list) # LinkedList[length = 2, [data: 10, next:20; data: 20, next: None]]

print(len(linked_list)) # 2

linked_list.pop()

print(linked_list)

print(linked_list) # LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]]

print(len(linked_list)) # 1
```

***Вам не требуется реализовывать создание экземпляров ваших классов и вызов методов, это сделает проверяющая система.***

*В отчете вам требуется:*

1. Указать, что такое связный список. Основные отличия связного списка от массива.
2. Указать сложность каждого метода.
3. Описать возможную реализацию бинарного поиска в связном списке. Чем отличается реализация алгоритма бинарного поиска для связного списка и для классического списка Python?

## **Выполнение работы**

Связный список - это линейная структура данных, в которой элементы (узлы) хранятся в отдельных областях памяти и связаны друг с другом указателями. Каждый узел содержит данные и ссылку на следующий (иногда и на предыдущий) узел в списке.

### **Связный список**

- **Структура данных:** Линейная структура данных, состоящая из узлов, каждый из которых содержит данные и ссылку на следующий узел.
- **Доступ к элементам:** Доступ к элементам осуществляется путем последовательного перехода от одного узла к другому, следуя ссылкам.
- **Вставка и удаление:** Вставка и удаление элементов могут выполняться в любом месте списка, перенаправляя ссылки.
- **Память:** Связные списки не требуют непрерывного блока памяти, как массивы.
- **Производительность:** Доступ к элементам может быть медленным, особенно для больших списков, из-за необходимости последовательного перехода.
- **Использование:** Подходит для ситуаций, когда требуется частая вставка и удаление элементов в произвольных местах.

### **Массив**

- **Структура данных:** Непрерывная область памяти, состоящая из элементов фиксированного типа данных.
- **Доступ к элементам:** Доступ к элементам осуществляется с помощью индексов, что обеспечивает быстрый прямой доступ.
- **Вставка и удаление:** Вставка и удаление элементов могут быть дорогостоящими операциями, поскольку они требуют сдвига других элементов.
- **Память:** Элементы массива хранятся в непрерывной области памяти, что обеспечивает эффективное использование памяти.

- **Производительность:** Доступ к элементам быстрый, особенно для больших массивов, благодаря прямому доступу.
- **Использование:** Подходит для ситуаций, когда требуется быстрый доступ к элементам по их индексам и когда частота вставок и удалений невелика.

### Сложности методов:

- $O(1)$ :
  - o `__init__`
  - o `get_data()`
  - o `change_data()`
  - o `Node.__str__`
  - o `__len__`
  - o `append()` – при `self.head == None`
  - o `pop()` - при `self.head == None`
  - o `change_on_start()` – при `self.length < n` or `n <= 0`
  - o `__clear__`
- $O(n)$ :
  - o `LinkedList.__str__`
  - o `append()`
  - o `pop()`
  - o `change_on_start`

### Реализация бинарного поиска в связном списке:

1. Найти средний узел списка.
2. Если значение среднего узла равно искомому значению, вернуть узел.
3. Если значение среднего узла меньше искомого значения, перейти к правой половине списка.



4. Если значение среднего узла больше искомого значения, перейти к левой половине списка.
5. Повторять шаги 1-4, пока не будет найден узел с искомым значением или не будет достигнуто начало или конец списка.

**Отличия от бинарного поиска в классическом списке Python:**

- В связном списке нет прямого доступа к элементам по индексу, поэтому поиск среднего узла требует перебора списка.

## Тестирование

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
1.	<pre>node = Node(1) print(node) node.next = Node(2, None) print(node) print(node.get_data()) l_1 = LinkedList() print(l_1) print(len(l_1)) l_1.append(10) l_1.append(20) l_1.append(30) l_1.append(40) print(l_1) print(len(l_1)) l_1.change_on_start(2, 2) print(l_1)</pre>	<pre>data: 1, next: None data: 1, next: 2 1 LinkedList[] 0 LinkedList[length = 4, [data: 10, next: 20; data: 20, next: 30; data: 30, next: 40; data: 40, next: None]] 4 LinkedList[length = 4, [data: 10, next: 2; data: 2, next: 30; data: 30, next: 40; data: 40, next: None]]</pre>	Корректно

## **Выводы**

Была написана программа на Python с применением алгоритмов и структур данных.

## ПРИЛОЖЕНИЕ А

### ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: Murdasov\_Mikhail\_lb2.py

```
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.data}"
        return f"data: {self.data}, next: None"

class LinkedList:
    def __init__(self, head = None):
        if head == 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):
        if self.head == None:
            self.head = Node(element)
        else:
            node = self.head
            while node.next != None:
                node = node.next
            node.next = Node(element)
        self.length += 1

    def __str__(self):
        if self.head == None:
            return "LinkedList[]"
        res = f"LinkedList[length = {self.length}, ["
        node = self.head
        while node != None:
            if node.next == None:
                res += f"{str(node)}"
                break
```

```

        res += f"{str(node)}; "
        node = node.next
    res += "]]"
    return res

def pop(self):
    if self.head == None:
        raise IndexError("LinkedList is empty!")
    elif self.head.next == None:
        self.head = None
        self.length = 0
    else:
        node = self.head
        while node.next.next != None:
            node = node.next
        node.next = None
        self.length -= 1

def change_on_start(self, n, new_data):
    if self.length < n or n <= 0:
        raise KeyError("Element doesn't exist!")
    else:
        node = self.head
        for i in range(n-1):
            node = node.next
        node.data = new_data

def clear(self):
    self.head = None

```