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

### ОТЧЕТ

# по лабораторной работе №2 по дисциплине «Информатика»

Tema: Алгоритмы и структуры данных в Python

Студент гр. 3342	Романов Е.А.
Преподаватель	Иванов Д.В.

Санкт-Петербург 2024

# Цель работы

Изучение структуры данных линейный список и реализация этой структуры на языке программирования Python.

### Задание

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:

- data # Данные элемента списка, приватное поле.
- next # Ссылка на следующий элемент списка.
- И следующие методы:
- \_\_init\_\_(self, data, next) конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента next равно None.
- get\_data(self) метод возвращает значение поля data (это необходимо, потому что в идеале пользователь класса не должен трогать поля класса Node).
- \_\_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:

- head # Данные первого элемента списка.
- length # Количество элементов в списке.
- И следующие методы:
- \_\_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.
- \_\_len\_\_(self) перегрузка метода \_\_len\_\_, он должен возвращать длину списка (этот стандартный метод, например, используется в функции 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 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.

- pop(self) удаление последнего элемента. Метод должен выбрасывать исключение IndexError с сообщением "LinkedList is empty!", если список пустой.
- clear(self) очищение списка.
- 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 — динамическая структура данных, элементы которой ссылаются друг на друга (каждый элемент на следующий, каждый элемент на предыдущий, каждый элемент на предыдущий и следующий).

Работа состоит из описания двух классов.

### Первый класс Node имеет три метода:

- \_\_init\_\_, который принимает в качестве аргументов данные, которые необходимо сохранить и ссылку на следующий элемент списка. Сложность O(1).
- get\_data возвращает значение приватного поля data экземпляра класса Node
- str выводит экземпляр класса в строковом представлении, согласно заданию

### Второй класс LinkedList имеет семь методов:

- \_\_init\_\_\_ принимает ссылку на головной элемент списка и задаёт поле length, хранящее количество элементов списка. Сложность O(1).
- len при помощи цикла while подсчитывает количество элементов в списке. Сложность O(n).
- append принимает в качестве аргумента элемент, который необходимо добавить в список и добавляется его в конец. Сложность O(n).
- str выводит информацию о списке, согласно заданию
- рор при помощи цикла while доходит до предпоследнего элемента списка и меняет значение его ссылки на следующий элемент на None, таким образом удаляя элемент. Сложность O(n).
- delete\_on\_start принимает в качестве аргумента число порядковый номер элемента в списке. При помощи цикла for находит

элемент, ссылающийся на тот, что необходимо удалить, и меняет значение его поля next на следующий за удаляемым элемент. Сложность O(n).

• clear –проходит по элементам списка и последовательно их удаляет. Сложность O(n).

Бинарный поиск возможен только в сортированном наборе данных. Поэтому сначала необходимо отсортировать список. Далее можно воспользоваться алгоритмом бинарного поиска:

- 1) Найдите средний элемент связанного списка
- 2) Сравните средний элемент с ключом.
- з) Если ключ найден в среднем элементе, процесс завершается.
- 4) Если ключ не найден в среднем элементе, выберите, какая половина будет использоваться в качестве следующего пространства поиска.
- 5) Если ключ меньше среднего узла, то для следующего поиска используется левая сторона.
- 6) Если ключ больше среднего узла, то для следующего поиска используется правая сторона.
- 7) Этот процесс продолжается до тех пор, пока не будет найден ключ или не будет исчерпан весь связанный список.

Отличие бинарного поиска в связном списке и классическом списке языка Python заключается прежде всего в поиске среднего элемента для сравнения, так, в связном списке для нахождения среднего элемента необходимо проходить, по крайней мере половину исследуемой части списка, при каждой итерации поиска. При условии, что известна длина списка. В то же время в классических списках для этого можно использовать арифметику указателей, тогда поиск необходимого элемента будет выполнятся за константную сложность.

# Тестирование

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

Входные данные	Выходные данные	Комментарий
linked_list = LinkedList()	LinkedList[]	Вывод верный
<pre>print(linked_list)</pre>	0	
<pre>print(len(linked_list))</pre>	LinkedList[length = 1, [data:	
linked_list.append(10)	10, next: None]]	
<pre>print(linked_list)</pre>	1	
<pre>print(len(linked_list))</pre>	LinkedList[length = 2, [data:	
linked_list.append(20)	10, next:20; data: 20, next:	
<pre>print(linked_list)</pre>	None]]	
<pre>print(len(linked_list))</pre>	2	
linked_list.pop()	LinkedList[length = 1, [data:	
<pre>print(linked_list)</pre>	10, next: None]]	
<pre>print(linked_list)</pre>	1	
<pre>print(len(linked_list))</pre>		

# Выводы

В ходе лабораторной работы была изучена структура данных связный список и написана реализация этой структуру на языке программирования 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 f'data: {self.get data()}, next: {None}'
class LinkedList:
    def __init__ (self, head = None):
        self.head = head
        self.length = 1 if self.head else 0
    def len (self):
        \overline{if} se\overline{lf}.length == 0: return 0
        amount = 0
        current el = self.head
        while current el != None:
            current el = current el.next
            amount+=1
        return amount
    def append(self, element):
        new elem = Node(element)
        current el = self.head
        if current el != None:
            while current el.next != None:
                current_el = current_el.next
            current el.next = new elem
        else: self.head = new elem
        self.length += 1
    def __str__(self):
    if self.length <= 0: return "LinkedList[]"</pre>
        else:
            nodes_data = []
            current_el = self.head
            while current el != None:
                nodes data.append(str(current el))
                current el = current el.next
            return f"LinkedList[length = {len(self)}, [{';
'.join(nodes data)}]]"
    def pop(self):
        if not self.length:
            raise IndexError("LinkedList is empty!")
```

```
if self.length == 1:
                self.head = None
       else:
           current el = self.head
           while current el.next.next != None:
               current el = current el.next
            current el.next = None
        self.length -=1
   def delete_on_start(self, n):
       current el = self.head
       if (n > self.length or n <= 0):
           raise KeyError("Element doesn't exist!")
            if n == 1:
                self.head = current_el.next
                for i in range (n-2):
                    current el = current el.next
                current_el.next = current_el.next.next if current_el.next
!= None else None
           self.length -=1
   def clear(self):
       current_el = self.head
       tmp = self.head
       while current el != None:
           tmp = current el.next
           current el.next = None
           current_el = tmp
       self.length = 0
        self.head = None
```