# 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 \_\_\_\_\_\_ Анахин Е. Д. Преподаватель Иванов Д. В.

> Санкт-Петербург 2024

# Цель работы

Изучение алгоритмов и структур данных на языке программирования Руthon, реализация программы при помощи односвязного списка.

#### Задание

#### Вариант 1

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 пехt объекта, на который мы ссылаемся, если он есть, иначе None.

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

#### **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.
  - 1. Если значение переменной head равна None, метод должен создавать пустой список.
  - 2. 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:
  - 1. Если список пустой, то строковое представление: "LinkedList[]"
  - 2. Если не пустой, то формат представления следующий: "LinkedList[length <len>, [data:<first\_node>.data, = <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\_end(self, n) удаление n-того элемента с конца списка. Метод должен выбрасывать исключение KeyError, с сообщением "Element doesn't exist!", если количество элементов меньше n.

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

#### Выполнение работы

1) Связный список — это динамическая структура данных, состоящая из узлов. Каждый узел должен иметь ссылку на следующий элемент (возможно, и на предыдущий, если список двусвязный). Если элемент не имеет ссылки на следующий, то он является конечным. В отличие от массива, время вставки и удаления элемента является константым (если есть указатель на предыдущий элемент, иначе — тоже O(N) — время, необходимое, чтобы найти этот элемент), а время доступа к элементу является линейным. Также связный список может изменять свою длину, что не может делать не динамический массив. Элементы связного списка могут находиться в разных местах памяти, когда в массиве все элементы должны идти последовательно.

```
2) __init__() - сложность O(1)
__len__() - сложность O(1)
append() — сложность O(n)
__str__() - сложность O(n)
pop() - сложность O(n)
clear() - сложность O(1)
delete_on_end() - сложность O(n)
```

3) Возможная реализация бинарного поиска в односвязном списке может выглядеть так: находится длина списка — len. Далее, также как и в обычном списке, находится средний элемент. Если нужный элемент меньше, то верхней границей поиска является средний элемент, если меньше — средний элемент будет нижней границей. Добираться до нужного элемента нужно будет каждый раз, начиная с начала, если список будет односвязным. Реализация бинарного поиска будет отличаться сложностью: log(n) для обычного списка и n\*log(n) — для связного.

## Тестирование

Результаты тестирования представлены в таблице 1.

## Таблица 1 – Результаты тестирования

Тест	Выходные данные	Комментарии
node = Node(1)	data: 1, next: None	
<pre>print(node) # data: 1, next:</pre>	data: 1, next: 2	
None	1	
node.next = Node(2, None)	LinkedList[]	
print(node) # data: 1, next: 2	LinkedList[length = 4, [data:	
l_l = LinkedList()	10, next: 20; data: 20, next: 30;	
print(l_l)	data: 30, next: 40; data: 40,	
print(len(l_l))	next: None]]	
l_l.append(10)	4	
l_l.append(20)		
l_l.append(30)		
l_l.append(40)		
print(l_l)		
print(len(l_l))		

## Выводы

Были изучены алгоритмы и структуры данных на языке программирования Python, реализована программы при помощи односвязного списка.

#### 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.__data}, next: {self.next.get_data() if
self.next is not None else None}"
class LinkedList:
    def __init__(self, head=None):
        self.head = head
        self.length = 0 if head is None else 1
    def __len__(self):
        return self.length
    def append(self, element):
        new_node = Node(element)
        if self.head is None:
            self.head = new node
        else:
            current = self.head
            while current.next is not None:
                current = current.next
            current.next = new_node
        self.length += 1
    def __str__(self):
        if self.head is None:
            return "LinkedList[]"
        else:
            nodes = []
            current = self.head
            while current is not None:
                      nodes.append(f"data: {current.get_data()}, next:
{current.next.get_data() if current.next is not None else None}")
                current = current.next
                    return f"LinkedList[length = {self.length}, [{';
'.join(nodes)}]]"
    def pop(self):
        if self.head is None:
            raise IndexError("LinkedList is empty!")
        if self.head.next is None:
            self.head = None
        else:
            current = self.head
            while current.next.next is not None:
```

```
current = current.next
        current.next = None
   self.length -= 1
def clear(self):
    self.head = None
    self.length = 0
def delete_on_end(self, n):
    if n > len(self):
        raise KeyError("Element doesn't exist!")
    if n <= 0:
        raise ValueError("Element doesn't exist!")
   # Если п равно длине списка, удаляем первый элемент
   if n == len(self):
        self.head = self.head.next
   else:
        # Ищем элемент, предшествующий удаляемому
        current = self.head
        for _ in range(len(self) - n - 1):
            current = current.next
        # Удаляем элемент
        current.next = current.next.next
   self.length -= 1
```