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

# ОТЧЕТ

# по лабораторной работе №2 по дисциплине «Информатика»

Tema: Алгоритмы и структуры данных в Python. Вариант 1

Студент гр. 3343		Наумкин А.Д.
Преподаватель		Иванов Д. В.
	Санкт-Петербург	

2024

# Цель работы

Научиться создавать класс односвязного списка на языке программирования Python, описывать элемент списка, методы для изменения элементов в односвязном списке.

#### 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.

#### **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.

- о 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:
  - о Если список пустой, то строковое представление:
  - o "LinkedList[]"
- Если не пустой, то формат представления следующий:

  - где <len> длина связного списка, <first\_node>, <second\_node>,
     <third\_node>, ... , <last\_node> элементы однонаправленного списка.
- **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.

#### Выполнение работы

Связный список - это структура данных, которая состоит из узлов, каждый из которых содержит данные и ссылку (или указатель) на следующий узел в списке. Последний узел обычно указывает на NULL или None, что означает конец списка.

Основные отличия связного списка:

- Связный список может динамически изменяться, добавляя или удаляя элементы без необходимости перемещения всех элементов, в отличие от массива, который требует перекопирования при изменении размера.
- Вставка и удаление элементов в середине связного списка более эффективны, так как не требуется сдвиг всех последующих элементов, в отличие от массива, где это может быть затратно по ресурсам.

Первым делом создаётся класс Node, в функции\_\_init\_\_ создаётся приватное поле data и поле next, которое будет содержать указатель на следующий элемент. Чтобы получить значение элемента списка используется метод get\_data. При выводе объекта данного класса в консоль будет выведена информация о полях data и next. Сложность данных методов \_\_init\_\_, get\_data, \_\_str\_\_ O(1).

Затем создаётся LinkedList с полями head и length. Поле head будет содержать в себе первый объект класса Node (первый элемент списка), length – длину всего списка. Сложность метода \_\_init\_\_ O(1).

Чтобы добавить элемент в связный список создадим объект класса Node. Если поле head пустое (список пустой), то в head запишем созданный объект, иначе создадим переменную ситтепt и с помощью поля пехt будем совершать сдвиг, до тех пор, пока next не будет равно None, после чего в поле next записываем добавляемый элемент, длину всего списка увеличиваем на 1. Сложность данного метода арреnd O(n), потому что необходимо пройтись по всем элементам списка.

Чтобы вывести информацию о списке, необходимо пока в поле next есть элемент выводить поле data у текущего и у следующего элемента (с помощью

get\_data()). Если элемент последний, то в выводе следующего элемента будет None. Сложность данного метода O(n).

Чтобы удалить последний элемент из списка, нужно, чтобы у предпоследнего элемента поле next стало None, длина уменьшается на 1. Сложность данного метода рор O(n), потому что необходимо пройтись по всем элементам списка.

Для удаления определённого элемента с конца, необходимо создать переменную end, чтобы определить, какой элемент нужно удалить сначала (список односвязный, храниться первый элемент списка), с помощь переменной position можно определить индекс элемента, который рассматривается в данный момент. Если end и position совпадают, то в поле head помещается следующий элемент списка, длина уменьшается на 1, в противном случае необходимо пройтись по списку, пока position не равен end, после чего в поле элемента next помещается элемент, который стоит после удалемого элемента (т.е. current.next = current.next.next). Сложность данного метода delete\_on\_end O(n), т.к. придётся пройтись по списку до необходимого элемента.

Чтобы полностью очистить список необходимо очистить поле head, отвечающий за первый элемент списка, и поле length обнулить. Сложность метода clear O(1).

Реализация бинарного поиска для связного списка. Предположим, что элементы уже отсортированы по возрастанию. Создадим переменные start = 0 и end = self.length - 1 для определения границ искомого элемента, position = 0, чтобы понимать, на каком месте элемент, mid = (start + end) / 2 – средний элемент и сиггеnt – текущий элемент связного списка. Пока start <= end, с помощью переменных position и сиггеnt, определяем средний элемент, если искомый элемент равен ему, то возвращаем значение (self.current), в противном случае если искомый элемент больше среднего, то start = mid + 1, иначе end = mid - 1, позиция и сам элемент возвращаются в исходную позицию position = 0, сиггеnt = self.head. Если элемент не был найден, то функция бинарного поиска вернёт -1.

Основное отличие бинарного поиска связного списка от классического списка руthon, в том, что необходимы дополнительные переменные для нахождения среднего элемента, с которым идёт сравнение искомого элемента. В классическом списке достаточно обратиться по индексу к элементу списка, а связном списке нужно пройтись по всем элементам, пока не будет найден средний.

# Выводы

Была написана программа, которая содержит в себе реализацию односвязного линейного списка. В ней можно создавать список, добавлять и удалять элементы в различных позициях, а также выводить информацию о каждом элементе 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):
        next data = "None" if self.next is None else
str(self.next.get data())
        return f"data: {self. data}, next: {next data}"
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):
        if self.head is None:
            self.head = Node(element)
        else:
            current = self.head
            while current.next is not None:
                current = current.next
            current.next = Node(element)
        self.length += 1
    def str (self):
        if self.head is None:
            return "LinkedList[]"
        else:
            elements = []
            current = self.head
            while current is not None:
                elements.append(str(current))
                current = current.next
            return f"LinkedList[length = {self.length}, [{';
'.join(elements)}]]"
    def pop(self):
        if self.head is None:
            raise IndexError("LinkedList is empty!")
        elif 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 > self.length or <math>n <= 0:
        raise KeyError("Element doesn't exist!")
    elif n == self.length:
        self.head = self.head.next
    else:
        current = self.head
        for _ in range(self.length - n - 1):
            current = current.next
        current.next = current.next.next
    self.length -= 1
```

## Приложение Б

#### **ТЕСТИРОВАНИЕ**

#### Тест №1

```
Входные данные (программа):
```

```
node = Node(1)
print(node)
node.next = Node(2, None)
print(node)

Выходные данные:
data: 1, next: None
```

data: 1, next: 2 Комментарий:

Тест показывает, что элемент однонаправленного списка инициализируется корректно.

#### Тест №2

# Входные данные (программа):

```
linked_list = LinkedList()
print(linked_list)
print(len(linked_list))
linked_list.append(10)
print(linked_list
print(len(linked_list))
linked_list.append(20)
print(linked_list)
print(len(linked_list))
linked_list.pop()
print(linked_list)
print(linked_list)
print(len(linked_list))
```

#### Выходные данные:

```
LinkedList[]
0
LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]]
1
LinkedList[length = 2, [data: 10, next: 20; data: 20, next: None]]
2
LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]]
1
```

#### Комментарий:

Проверка инициализации списка, затем добавляется элемент, проверяется, что вывод корректен, добавляется и удаляется следующий элемент, результаты этих преобразований видны.

#### Тест №3

# Входные данные (программа):

```
linked list = LinkedList()
linked list.append(10)
print(linked list, len(linked list))
linked list.append(20)
linked list.append(30)
linked list.pop()
print(linked list, len(linked list))
linked_list.append(40)
linked list.append(50)
linked list.append(60)
linked list.delete on end(2)
print(linked list, len(linked list))
linked list.clear()
print(linked list, len(linked list))
     Выходные данные:
LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]] 1
LinkedList[length = 2, [data: 10, next: 20; data: 20, next: None]] 2
LinkedList[length = 4, [data: 10, next: 20; data: 20, next: 40; data:
40, next: 60; data: 60, next: None]] 4
LinkedList[] 0
```

## Комментарий:

Инициализирован список, добавлен один элемент и вывод результата, затем добавляется два элемента и последний удаляется, затем добавляется 3 элемента и удаляется второй с конца, затем список очищается.