# 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. 3343	 Малиновский А.А.
Преподаватель	Иванов Д.В.

Санкт-Петербург

# Цель работы

Изучить основные особенности структур данных и методов работы с ними. Написать собственную практическую реализацию линейного односвязного списка на Руthon, используя ООП. Сравнить асимптотическую сложность операций над списком и над массивом.

#### Задание

#### Node

Класс, который описывает элемент списка.

Он должен иметь 2 поля:

- о **data** # Данные элемента списка, приватное поле.
- o **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.

#### **Linked List**

Класс, который описывает связный однонаправленный список.

Он должен иметь 2 поля:

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

И следующие методы:

- о \_\_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.
- о \_\_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.
- 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:
    - $\hbox{``LinkedList[]''}$
  - 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.
- o 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.

#### Выполнение работы

Связный список — это структура данных, которая состоит из узлов, содержащих данные и ссылки («связки») на следующий узел списка. Основное отличие связного списка от массива заключается в том, что массив — это структура данных, которая хранит элементы в памяти последовательно, а связный список — это структура данных, которая хранит элементы в памяти не последовательно, а связывая их между собой ссылками. В массиве доступ к элементам осуществляется по индексу, это позволяет быстро получать доступ к любому элементу массива. Но, при добавлении или удалении элементов в середине массива, необходимо перемещать все элементы после добавляемого или удаляемого, что занимает много времени и ресурсов. В связном списке доступ к элементам осуществляется последовательно, начиная с головы списка. Для доступа к элементу по индексу необходимо последовательно пройти все узлы до нужного. Однако, при добавлении или удалении элементов в середине списка, необходимо просто изменить ссылки на узлы, что занимает меньше времени и ресурсов, чем в массиве. Таким образом, связный список позволяет эффективно добавлять и удалять элементы в середине списка, а массив обеспечивает быстрый доступ к элементам по индексу.

#### Сложности методов:

Класс Node:

- 1. init -O(1);
- 2. get data O(1);
- 3. change data O(1);
- 4. \_\_str\_\_ O(1).

Класс LinkedList:

- 1. \_\_init\_\_ O(n);
- 2. \_\_len\_\_ O(1);
- 3. append O(n);
- 4. \_\_str\_\_ O(n);
- 5. pop O(n);
- 6. clear O(1);
- 7. change on start -O(n).

Алгоритм бинарного поиска в связном списке не рационален, т.к. для его реализации требуется log(n) раз получать элементы каждый запрос займет O(n), тогда как в связном списке пройдя по элементам за O(n) будет найдет элемент.

# Тестирование

Результаты тестирования содержатся в таблице 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

print(len(linked_list)) # 0 linked_list.append(10) print(linked_list) # LinkedList[length = 1,	inkedList[length = 1, data: 10, next: None]]	ии Программа сработала корректно.
<pre>print(linked_list) # LinkedList[] print(len(linked_list)) # 0 linked_list.append(10) print(linked_list) # LinkedList[length = 1, 1]  [date</pre>	inkedList[length = 1,	сработала
print(len(linked_list)) # 1 linked_list.append(20)  print(linked_list) # LinkedList[length = 2, [data: 10, next:20; data: 20, next: None]] 2  print(len(linked_list)) # 2 linked_list.pop() print(linked_list)  print(linked_list) # LinkedList[length = 1, Linked_list]  [data: 10, next: None]]	data: 10, next: 20; data: 0, next: None]]  LinkedList[length = 1, data: 10, next: None]]  LinkedList[length = 1, data: 10, next: None]]	

# Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы были изучены и применены на практике алгоритмы и структуры данных в Python. Разработан односвязный линейный список с применением полученных знаний, реализованы методы для работы с ним.

#### ПРИЛОЖЕНИЕ А

# ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: main.py

```
class Node:
    data=0
   next=0
    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):
       return f'data: {self.__data}, next: {None if self.next is
None else self.next.get data()}'
class LinkedList():
    head=None
    length=0
    def init (self, head=None):
        if (head):
            self.head=Node(head)
           self.length=1
        else:
           self.head=None
    def len (self):
        return self.length
    def append(self, element):
        tmp = Node(element)
        if self.length == 0:
            self.head = tmp
           self.length = 1
            return
        curr = self.head
```

```
while curr.next :
            curr = curr.next
       curr.next = tmp
       self.length += 1
   def str_(self):
       tmp=self.head
       outp=[]
       if self.head:
           while(tmp):
                outp.append(f"data:
                                        {tmp.get data()},
                                                            next:
{tmp.next.get data() if tmp.next is not None else None}")
                tmp=tmp.next
                    f'LinkedList[length = {len(self)}, [{";
".join(outp)}]]'
       else:
            return 'LinkedList[]'
   def pop(self):
       if len(self) == 0:
            raise IndexError("LinkedList is empty!")
       elif len(self) ==1:
           self.length=0
            self.head=None
           return self
       else:
           tmp=self.head
            while(tmp.next.next):
                tmp=tmp.next
            tmp.next=None
            self.length-=1
   def change on start(self, n, new data):
       if len(self) < n or n <= 0:
            raise KeyError("Element doesn't exist!")
       temp=self.head
       curr=Node(new_data)
       prev=temp
```

```
if n==1:
    curr.next=self.head.next
    self.head=curr
else:
    i=1
    while(i<n):
        prev=temp
        temp=temp.next
        i+=1
        prev.next = curr
        curr.next=temp.next

def clear(self):
    self.head=None
    self.length=0</pre>
```