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

#### ОТЧЕТ

## по лабораторной работе №2

по дисциплине «Информационный технологии»

Tema: Алгоритмы и структуры данных в Python

Студент гр. 3344	Тукалкин. В.А.
Преподаватель	Иванов Д.В.

Санкт-Петербург

# Цель работы

Ознакомиться с алгоритмами и структурами данных в языке программирования Python.

#### Задание.

Вариант 2.

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:

- 1) data # Данные элемента списка, приватное поле.
- 2) next # Ссылка на следующий элемент списка.

И следующие методы:

- 1) \_\_init\_\_(self, data, next) конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента next равно None.
- 2) get\_data(self) метод возвращает значение поля data (это необходимо, потому что в идеале пользователь класса не должен трогать поля класса Node).
- 3) \_\_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.

#### Linked List

Класс, который описывает связный однонаправленный список.

Он должен иметь 2 поля:

1) head # Данные первого элемента списка.

2) length # Количество элементов в списке.

И следующие методы:

- 1) \_\_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.
- 2) \_\_len\_\_(self) перегрузка метода \_\_len\_\_, он должен возвращать длину списка (этот стандартный метод, например, используется в функции len).
- 3) 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.
- 4) \_\_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: <last\_node>.data; ... ; csscond\_node>.data]", где <len> длина связного списка, <first\_node>, <second\_node>, <third\_node>, ... , <last\_node> элементы однонаправленного списка.
- 5) pop(self) удаление последнего элемента. Метод должен выбрасывать исключение IndexError с сообщением "LinkedList is empty!", если список пустой.
- 6) clear(self) очищение списка.

7) delete\_on\_start(self, n) - удаление n-того элемента с HAЧАЛА списка. Метод должен выбрасывать исключение KeyError, с сообщением "Element doesn't exist!", если количество элементов меньше n.

#### Выполнение работы

- 1) Связный список базовая динамическая структура данных в информатике, состоящая из узлов, содержащих данные и ссылки («связки») на следующий и/или предыдущий узел списка. Основные отличия связного списка от массива:
  - Хранение данных: массив хранит элементы в последовательном порядке в непрерывном участке памяти, где каждый элемент имеет свой индекс»; связный список хранит элементы в произвольном порядке в виде последовательности узлов, каждый из которых содержит данные и указатель на следующий узел;
  - Доступ к элементам: доступ к элементам массива осуществляется по индексу элемента; доступ к элементам связного списка осуществляется путем прохода по указателям на узлы, начиная с начального узла;
  - Производительность операций: вставка в начало (массив -O(n), список -O(1)), доступ по индексу (O(1), O(n)), удаление из начала (O(n), O(1)), длина (O(1), O(n)).

#### 2) Сложность методов:

Класс Node:

- \_\_init\_\_ O(1);
- get data O(1);
- $_{\text{str}} O(1)$ .

Класс LinkedList:

- \_\_init\_\_ O(1);
- \_\_len\_\_ O(1);
- append O(n);
- \_\_str\_\_ O(n);
- pop O(n);

- delete on start O(n);
- clear O(1).
- 3) Алгоритм бинарного поиска неэффективен при использовании в связных списках, так как в них нет возможности индексации. Поиск центрального элемента, необходимого для работы алгоритма, потребует времени O(n). Поэтому проход по каждому элементу списка будет значительно быстрее и эффективнее, чем применение бинарного поиска.

# Тестирование.

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

## Таблица 1 – Результаты тестирования

No	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
$\Pi/\Pi$			
1.	node = Node(1)	data: 1, next: None	Верный ответ
	print(node)	data: 1, next: 2	
	node.next = Node(2,	1	
	None)	LinkedList[]	
	print(node)	0	
	<pre>print(node.get_data())</pre>	LinkedList[length = 4,	
	l_l = LinkedList()	[data: 10, next: 20; data:	
	print(l_l)	20, next: 30; data: 30,	
	print(len(l_l))	next: 40; data: 40, next:	
	1_l.append(10)	None]]	
	1_1.append(20)	4	
	1_1.append(30)	LinkedList[length = 3,	
	1_1.append(40)	[data: 10, next: 30; data:	
	print(l_l)	30, next: 40; data: 40,	
	print(len(l_l))	next: None]]	
	l_l.delete_on_start(2)		
	print(l_l)		

## Выводы

Были изучены алгоритмы и структуры данных в, на примере программы, выполняющей с операции с связным однонаправленным списком в 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.data}, next: {None if self.next==None
else self.next.get data() }"
     class LinkedList:
         def __init__(self, head=None):
             self.head=head
             self.length=0
             if head!=None:
                 self.length=1
         def len (self):
             return self.length
         def append(self, element):
             tmp=Node(element)
             if self.length==0:
                 self.head=tmp
                 self.length=1
                 return self.head
             NextEl=self.head
             while NextEl.next!=None: NextEl=NextEl.next
             NextEl.next=tmp
             self.length+=1
         def str (self):
             if self.length==0:
                 return "LinkedList[]"
             arr=[]
             NextEl=self.head
             arr.append(f"data: {NextEl.data},
                                                  next: {None if
NextEl.next==None else NextEl.next.get data() }")
             while NextEl.next!=None:
                 NextEl=NextEl.next
                arr.append(f"data: {NextEl.get data()}, next: {None if
NextEl.next==None else NextEl.next.get data() }")
             return f"LinkedList[length = {self.length}, [{';
'.join(arr)}]]"
         def pop(self):
                 self.head==None: raise IndexError("LinkedList
             if
empty!")
```

```
else:
       NextEl = self.head
        prev = NextEl
        while NextEl.next!=None:
            prev=NextEl
            NextEl=NextEl.next
        prev.next=None
   self.length-=1
def delete on start(self, n):
    if n>self.length or n<=0:
        raise KeyError("Element doesn't exist!")
   NextEl=self.head
   count=1
   prev=NextEl
   while count!=n:
        prev=NextEl
        NextEl=NextEl.next
        count+=1
   if n==1 and self.head.next!=None:
       self.head=self.head.next
   prev.next=NextEl.next
   self.length-=1
def clear(self):
   self.head=None
    self.length=0
```