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. 3344	Вердин К.К
Преподаватель	Иванов Д.В

Санкт-Петербург 2024

Цель работы

Введение в алгоритмы и структуры данных. Освоение алгоритмов и структур данных на языке 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:

- о data # Данные элемента списка, приватное поле.
- o next # Ссылка на следующий элемент списка.

И следующие методы:

- o __init__(self, data, next) конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента next равно None.
- o get_data(self) метод возвращает значение поля data (это необходимо, потому что в идеале пользователь класса не должен трогать поля класса Node).
- o __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:

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

И следующие методы:

- o __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.
- o __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:
- "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 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

вязный список - это структура данных, которая состоит из узлов, где каждый узел содержит значение и ссылку на следующий узел в списке. Это позволяет хранить данные в линейной последовательности, где каждый элемент может быть расположен в памяти независимо от других элементов.

Отличия между связным списком и массивом:

- 1. Связный список не требует непрерывного блока памяти для хранения элементов, в отличие от массива, который требует непрерывной области памяти.
- 2. В связном списке доступ к элементам осуществляется последовательно, начиная с начала списка и переходя к следующему элементу по ссылке. В массиве доступ к элементам осуществляется по индексу, что позволяет быстро получить доступ к любому элементу.
- 3. Связный список более гибок в изменении размера, так как не требует копирования всех элементов при добавлении или удалении элементов. В массиве при добавлении или удалении элементов может потребоваться перераспределение памяти и копирование элементов.
- 4. Связный список может быть более эффективным при частых операциях вставки или удаления элементов в середине списка, так как не требуется сдвигать остальные элементы, как в массиве.

Сложности методов.

```
O(n):

LinkedList.__str__
append
pop
delete_on_start
O(1):

__init__
get_data
Node. str
```

len
clear
append(если добавляем head)
рор(если список пуст)
delete on start(если удаляем первый элемент)

Для связного списка, реализация бинарного поиска может выглядеть следующим образом:

- 1) Найдем средний элемент связанного списка. Для его нахождения, начиная с головы списка, идем двумя переменными до его конца. Одна переменная за одну итерацию будет проходить вперед на 2 ссылке, а другая на одну. Тогда, когда первая переменная дойдет до конца, вторая будет в середине.
- 2) Сравним средний элемент с ключом.
- 3) 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.

Этот процесс продолжается до тех пор, пока не будет найден ключ или не будет исчерпан весь связанный список. Основное отличие реализации бинарного поиска для связного списка от реализации для классического списка заключается в том, что в связном списке поиск осуществляется путем перемещения указателей, а не прямого доступа к элементам по индексу. Это делает поиск более медленным, так как требуется пройти по всем элементам до нужного.

Тестирование.

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
1.	node = Node(1)	data: 1, next: None	-
	print(node)	data: 1, next: 2	
	node.next = Node(2, None)		
	print(node)		
2.	linked_list = LinkedList()	LinkedList[]	-
	<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>	LinkedList[length = 1, [data:	
	<pre>print(len(linked_list))</pre>	10, next: None]]	
		1	

Выводы

Были получены базовые знания об алгоритмах и структурах данных и их применении в Python.

Приложение А

Исходный код программы

Название файла: main.py class Node(): def __init__(self, data, next=None): self. data = data self.next = nextdef get data(self): return self. data def str (self): return f"data: {self.get data()}, next: {self.next.get data() if self.next else None}" class LinkedList(): def init (self, head=None): self.head = head self.length = 1 if self.head else 0 def __len__(self): return self.length def append(self, element): if self.head: current = self.head while current.next: current = current.next current.next = Node(element) else: self.head = Node(element) self.length += 1def str (self): if not self.head: return "LinkedList[]"

```
current = self.head
          array = [self.head]
          for i in range(self.length - 1):
                current = current.next
               if current: array.append(current)
          return
                     f"LinkedList[length = {self.length}, [{';
'.join(map(str,array))}]]"
     def pop(self):
          if not self.head:
                raise IndexError("LinkedList is empty!")
          elif not self.head.next:
                self.head = None
                self.length -=1
          else:
                current = self.head
                while current.next.next:
                     current = current.next
                current.next = None
                self.length -= 1
     def clear(self):
          self.head = None
          self.length = 0
     def delete on start(self, n):
          if self.length < n or n<=0:
                raise KeyError("Element doesn't exist!")
               return
          elif n == 1:
                self.head = self.head.next
          else:
               current = self.head
                for i in range (n-2):
                     current = current.next
                if not current.next.next: current.next = None
                else: current.next = current.next.next
          self.length-=1
```