



Data Structures and Algorithms

Структуры данных. Односвязный список



Связанный список

Связанный список - базовая динамическая структура данных (одна из возможных реализаций списка), состоящая из узлов, каждый из которых содержит как собственно данные, так и одну или две ссылки(указатели) на следующий и/или предыдущий узел списка.

Линейный односвязный список (односвязный список) — разновидность связанного списка. Узел содержит данные и одну ссылку (указатель) на следующий элемент списка. Довольно часто используется также альтернативное определение. **Односвязный список** — рекурсивная линейная структура данных, которая либо пуста, либо ссылается на узел (который хранит данные и ссылку на следующий узел).



Преимущества и недостатки связанных списков

Как уже было сказано выше связанные списки это динамическая структура данных. По сравнению с массивами она обладает рядом как преимуществ так и недостатков.

Преимущества:

- Возможность добавления и удаления элементов (изменение размера списка)
- Размер ограничен доступной оперативной памятью

Недостатки:

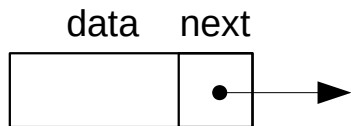
- Сложность получения элемента по индексу
- Дополнительный расход памяти на хранение указателей
- Нелокальное хранение данных списка (снижает вероятность кеширования)
- Сложность в выполнении параллельной обработки



Узел списка

Узел списка представляет собой составную структуру. Обычно реализуется с помощью класса или структуры (в процедурных языках). Содержит значения двух типов. Одно для хранения данных (числа, строки и т. д.), второе это ссылка на следующий узел (реализуется как указать или ссылка тип которых совпадает с типом узел). Из за того, что на момент компиляции количество узлов списка не известно, то эти память для их хранения должна выделяться динамически (т. е. использовать heap).

Схематическое
изображение узла списка

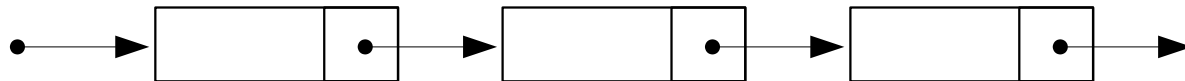




Односвязный список

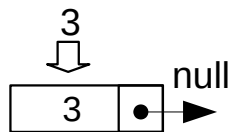
В простейшем случае односвязный список состоит из структуры хранящей одну ссылку на узел. Такая ссылка называется головой списка (head). Существует два подхода относительно головы списка. В первом случае эта ссылка не инициализирована (равна null, None и т. д.), во втором подходе она указывает на фиктивный узел (создается при инициализации списка). При добавлении значений в список, голова списка указывает на следующий узел в списке (который указывает на следующий узел и т. д.). Такая структура дополняется рядом методов (функций) для добавления, удаления, получения узлов.

Схематическое изображение односвязного списка

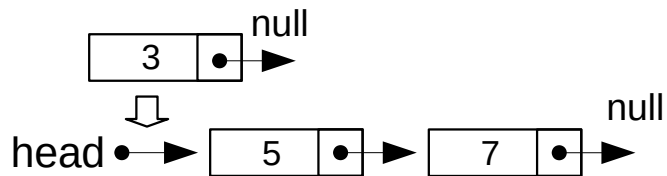




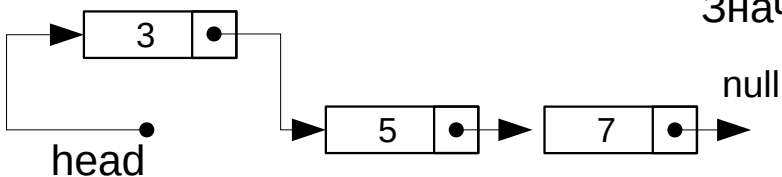
Добавление значения в начало списка



При добавлении нового значения в список, нужно создать новый узел который хранит добавляемое значение и $next = null$

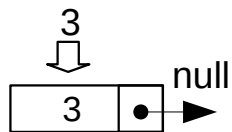


Установить значение $next$ добавляемого узла равное $head$.
Значение $head$ установить равным ссылке на добавляемый узел.

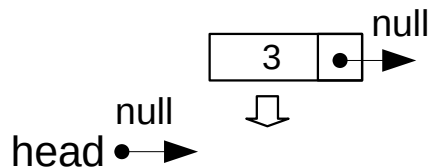




Добавление значения в конец списка. Список пуст



При добавлении нового значения в список, нужно создать новый узел который хранит добавляемое значение и `next = null`



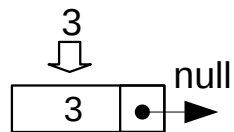
Значение `head` установить равным ссылке на добавляемый узел



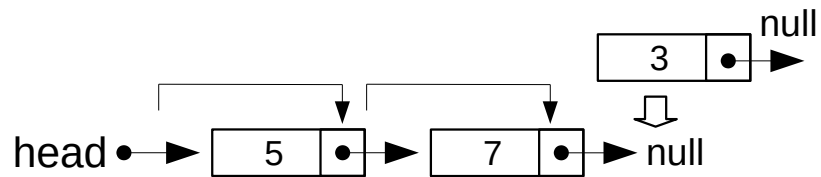


Data Structures and Algorithms

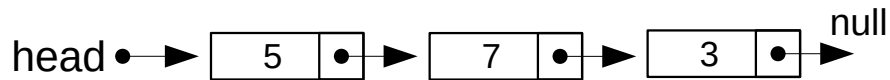
Добавление значения в конец списка. Список не пуст



При добавлении нового значения в список, нужно создать новый узел который хранит добавляемое значение и `next = null`.

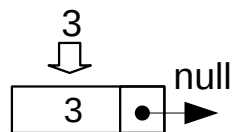


Начиная с начала списка проверяем `next` узла. Если `next != null` то переходим к следующему узлу. В случае `next == null` (текущий узел является последним), то устанавливаем ее на добавляемый узел.

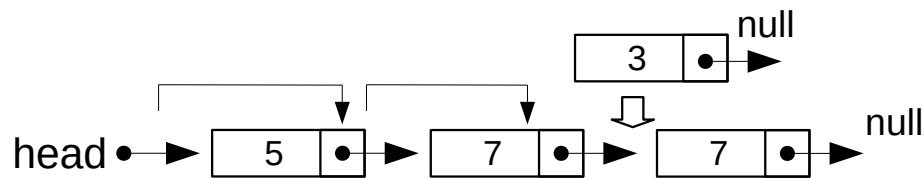




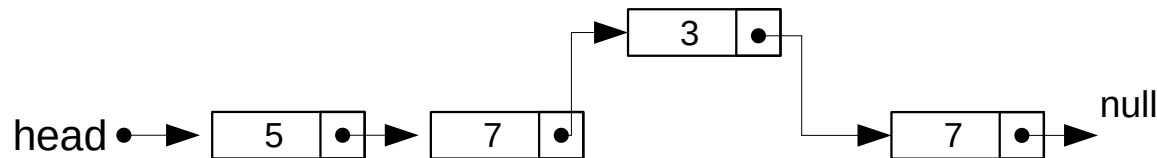
Добавление значения в произвольное место списка



Создаем новый узел который хранит добавляемое значение и `next = null`

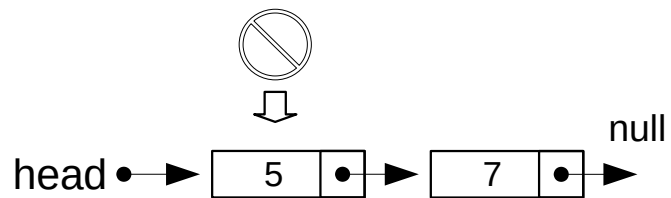


Начиная с головы списка проходим до элемента после которого нужно вставить добавляемый узел. Устанавливаем значение `next` добавляемого узла, значение равно `next` текущего. Ссылку `next` текущего устанавливаем на добавляемый элемент.

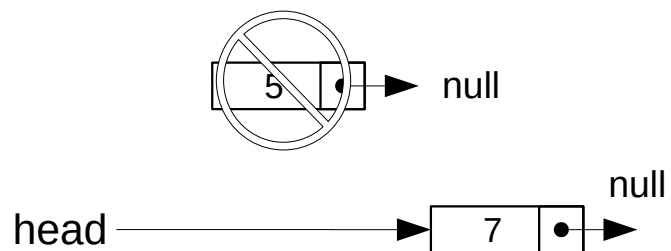




Удаление значения из начала списка

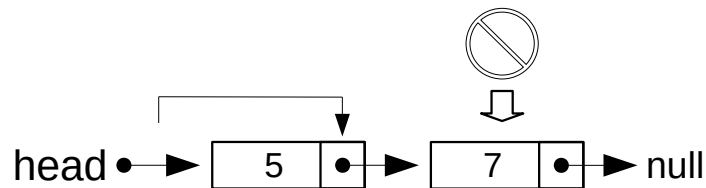


Установить значение `head` равное значению `next` удаляемого элемента. Указать, значение `next` удаляемого узла равным `null`. Освободить память занимаемую удаляемым узлом.

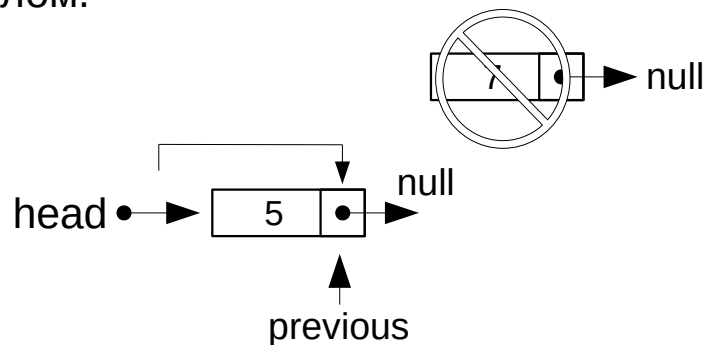




Удаление элемента из конца списка

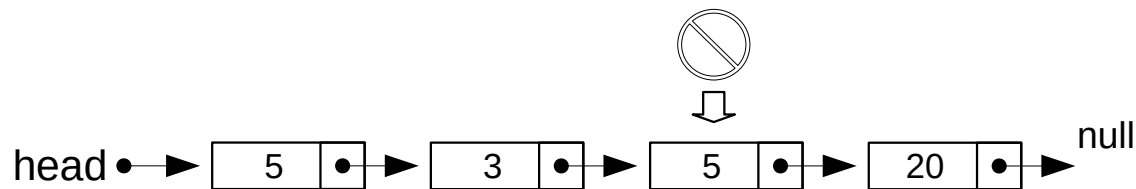


Используем дополнительную ссылку (previous). Начиная с головы списка выполняем проход по узлам, причем в ссылке previous сохраняем ссылку на предыдущий узел. Как только next текущего узла станет равна null, то переходим к узлу по ссылке previous (это предпоследний элемент) устанавливаем значение next для него равным null. Освобождаем память занимаемую удаляемым узлом.

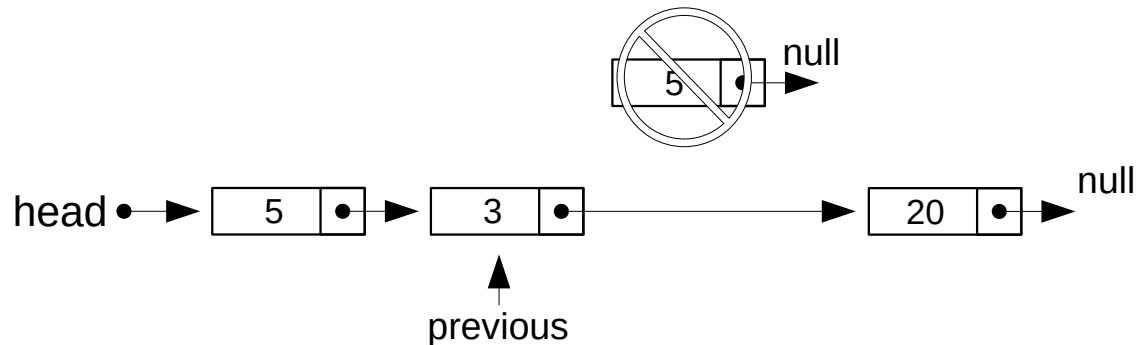




Удаление элемента из произвольного места списка

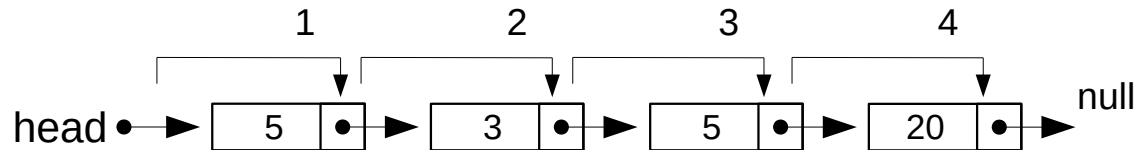


Используем дополнительную ссылку (previous). Начиная с головы списка выполняем проход по узлам, причем в ссылке previous сохраняем ссылку на предыдущий узел. Как только текущий узел станет равен удаляемому, то переходим к узлу по ссылке previous устанавливаем значение next для него равным значению next удаляемого узла. Устанавливаем значение next = null для удаляемого. Освобождаем память занимаемую удаляемым узлом.





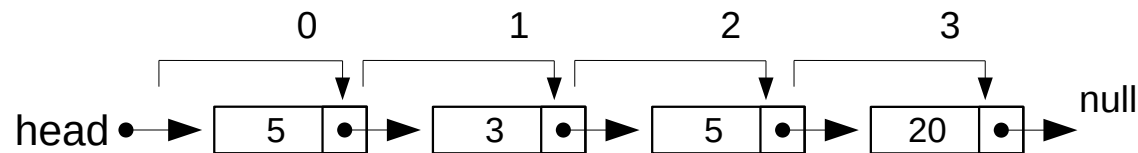
Получение размера списка



Для получения размера списка стоит объявить переменную с начальным значением 0. Начиная с начала списка выполнять переход по ссылке к следующему узлу. На каждом переходе увеличивать значение этой переменной на 1. Закончить на узле для которого `next == null`.



Работа с индексами



Для работы с индексами можно использовать подход аналогичный вычислению длины. Стоит объявить переменную начальное значение которой равно начальному индексу (произвольный выбор). Начиная с головы списка выполняем проход по next (от узла к узлу), то тех пор пока значение этой переменной не станет равно искомому индексу.



Реализация на Python



Описание узла, списка и методы добавления

```
class Node:
    def __init__(self, data=None, next=None):
        self.data = data
        self.next = next

    def __str__(self):
        return str(self.data)
```

```
class LinkedList:

    def __init__(self):
        self.head = None

    def add_first(self, value):
        new_node = Node(value)
        new_node.next = self.head
        self.head = new_node

    def add_last(self, value):
        new_node = Node(value)
        if self.head is None:
            self.head = new_node
            return
        current_node = self.head
        while current_node.next is not None:
            current_node = current_node.next
        current_node.next = new_node
```




Методы удаления

```
def delete_last(self):  
    if self.head is None or self.head.next is None:  
        self.head = None  
        return  
    current_node = self.head  
    previous_node = current_node  
    while current_node.next is not None:  
        previous_node = current_node  
        current_node = current_node.next  
    previous_node.next = None  
  
def delete_first(self):  
    if self.head is None:  
        return  
    self.head = self.head.next
```



Методы для работы с индексами

```
def insert_by_index(self, value, index):
    if index == 0:
        self.add_first(value)
        return
    new_node = Node(value)
    node_number = 1
    current_node = self.head
    while current_node is not None:
        if index == node_number:
            new_node.next = current_node.next
            current_node.next = new_node
            return
        current_node = current_node.next
        node_number += 1

def delete_by_index(self, index):
    if index == 0:
        self.delete_first()
        return
    node_number = 0
    current_node = self.head
    previous_node = current_node
    while current_node is not None:
        if index == node_number:
            previous_node.next = current_node.next
            current_node.next = None
            return
        previous_node = current_node
        current_node = current_node.next
        node_number += 1
```



Методы для работы с индексами

```
def set_value_by_index(self, value, index):
    node_number = 0
    current_node = self.head
    while current_node is not None:
        if node_number == index:
            current_node.data = value
            return
        current_node = current_node.next
        node_number += 1

def get_value_by_index(self, index):
    node_number = 0
    current_node = self.head
    while current_node is not None:
        if index == node_number:
            return current_node.data
        current_node = current_node.next
        node_number += 1
    return None
```



Python

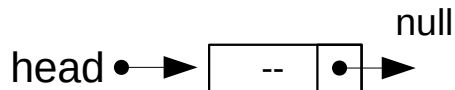
Методы для получения размера

```
def get_length(self):  
    length = 0  
    current_node = self.head  
    while current_node is not None:  
        length += 1  
        current_node = current_node.next  
    return length
```



Использование фиктивного начального узла

Для упрощения реализации односвязного списка может быть использован фиктивный первый узел. Голова списка всегда указывает на фиктивный узел. Данные этого узла игнорируются. Применение фиктивного узла позволяет уменьшить количество проверок при реализации. К недостаткам стоит отнести необходимость выделения памяти для хранения фиктивного узла.





Java

Реализация на Java



Описание узла и списка

```
class LinkedList {  
    private class Node {  
        int date;  
        Node next;  
  
        public Node(int date, Node next) {  
            this.date = date;  
            this.next = next;  
        }  
  
        public Node() {  
        }  
    }  
  
    private Node head;  
  
    public LinkedList() {  
        head = new Node();  
    }  
}
```



Методы добавления

```
public void addFirst(int value) {  
    Node newNode = new Node(value, head.next);  
    head.next = newNode;  
}  
  
public void addLast(int value) {  
    Node currentNode = head;  
    for (; currentNode.next != null; currentNode = currentNode.next) {  
  
    }  
    currentNode.next = new Node(value, null);  
}
```




Методы удаления

```
public void deleteFirst() {  
    head.next = (head.next == null) ? null : head.next.next;  
}  
  
public void deleteLast() {  
    if (head.next == null) {  
        return;  
    }  
    Node currentNode = head.next;  
    Node previousNode = head;  
    for (; currentNode.next != null; currentNode = currentNode.next) {  
        previousNode = currentNode;  
    }  
    previousNode.next = null;  
}
```



Методы для работы с индексами

```
public void insertByIndex(int value, long index) {
    long nodeNumber = 0;
    for (Node currentNode = head; currentNode != null; currentNode = currentNode.next) {
        if (nodeNumber == index) {
            currentNode.next = new Node(value, currentNode.next);
            return;
        }
        nodeNumber += 1L;
    }
    throw new IndexOutOfBoundsException();
}

public void deleteByIndex(long index) {
    long nodeNumber = 0;
    Node currentNode = head.next;
    Node previousNode = head;
    for (; currentNode != null; currentNode = currentNode.next) {
        if (nodeNumber == index) {
            previousNode.next = currentNode.next;
            currentNode.next = null;
            return;
        }
        previousNode = currentNode;
        nodeNumber += 1;
    }
    throw new IndexOutOfBoundsException();
}
```



Методы для работы с индексами

```
public int getByIndex(long index) {
    long nodeNumber = 0;
    Node currentNode = head.next;
    for (; currentNode != null; currentNode = currentNode.next) {
        if (nodeNumber == index) {
            return currentNode.date;
        }
        nodeNumber += 1L;
    }
    throw new IndexOutOfBoundsException();
}

public void setByIndex(int value, long index) {
    long nodeNumber = 0;
    Node currentNode = head.next;
    for (; currentNode != null; currentNode = currentNode.next) {
        if (nodeNumber == index) {
            currentNode.date = value;
            return;
        }
        nodeNumber += 1L;
    }
    throw new IndexOutOfBoundsException();
}
```



Методы для получения размера

```
public long getLength() {  
    long size = 0;  
    for (Node currentNode = head.next; currentNode != null; currentNode = currentNode.next) {  
        size += 1L;  
    }  
    return size;  
}
```



Fortran

Реализация на Fortran

Описание узла и списка

```
type Node
  integer::data_value
  class(Node), pointer::next=>null()
end type Node

type List
  class(Node), pointer::head=>null()

  contains
    procedure, pass::add_first
    procedure, pass::add_last
    procedure, pass::delete_first
    procedure, pass::delete_last
    procedure, pass::get_length
    procedure, pass::insert_by_index
    procedure, pass::delete_by_index
    procedure, pass::get_by_index
    procedure, pass::set_by_index
    procedure, pass::clear
    procedure, pass::show_list
end type List
```

Методы добавления

```
subroutine add_first(this, data_value)
  class(List)::this
  integer, intent(in)::data_value
  class (Node), pointer::new_node
  allocate(new_node)
  new_node%data_value = data_value
  new_node%next => this%head
  this%head => new_node
end subroutine add_first

subroutine add_last(this, data_value)
  class(List)::this
  integer, intent(in)::data_value
  class (Node), pointer::new_node
  class(Node), pointer::current_node
  if(.not. associated (this%head)) then
    call this%add_first(data_value)
    return
  end if
  allocate(new_node)
  new_node%data_value = data_value
  current_node => this%head
  do
    if(.not. associated (current_node%next)) then
      exit
    end if
    current_node => current_node%next
  end do
  current_node%next => new_node
end subroutine add_last
```

Методы удаления

```
subroutine delete_first(this)
  class(List)::this
  class(Node),pointer::current_node
  if(.not. associated (this%head)) then
    return
  end if
  current_node => this%head%next
  this%head%next => null()
  deallocate (this%head)
  this%head => current_node
end subroutine delete_first

subroutine delete_last(this)
  class(List)::this
  class(Node),pointer::current_node
  class(Node),pointer::previous_node
  if(.not. associated (this%head)) then
    return
  end if
  current_node => this%head%next
  if(.not. associated (current_node)) then
    call this%delete_first()
    return
  end if
  previous_node => this%head
  do
    if(.not. associated (current_node%next)) then
      exit
    end if
    previous_node => current_node
    current_node => current_node%next
  end do
  previous_node%next => null()
  deallocate(current_node)
end subroutine delete_last
```


Методы для работы с индексами

```
subroutine insert_by_index(this, data_value, indx, res)
  class(List)::this
  integer,intent(in)::data_value
  integer(8),intent(in)::indx
  logical,intent(inout)::res
  class(Node), pointer::current_node, previous_node
  class(Node), pointer::new_node
  integer(8)::node_index = 1
  res = .false.
  if(indx == 1) then
    call this%add_first(data_value)
    res = .true.
    return
  end if
  node_index = 2
  previous_node => this%head
  current_node => this%head%next
  do
    if(.not. associated (current_node)) then
      return
    end if
    if(node_index == indx) then
      allocate(new_node)
      new_node%data_value = data_value
      new_node%next => current_node
      previous_node%next => new_node
      res = .true.
      return
    end if
    node_index=node_index + 1_8
    previous_node => current_node
    current_node => current_node%next
  end do
end subroutine insert_by_index
```

Методы для работы с индексами

```
subroutine delete_by_index(this, indx, res)
  class(List)::this
  integer(8), intent(in)::indx
  logical, intent(inout)::res
  class(Node), pointer::current_node, previous_node
  integer(8)::node_index = 2
  res = .false.
  if (indx == 1) then
    call this%delete_first()
    res = .true.
    return
  end if
  previous_node => this%head
  current_node => this%head%next
  do
    if(.not. associated (current_node)) then
      return
    end if
    if(node_index == indx) then
      previous_node%next => current_node%next
      current_node%next => null()
      deallocate(current_node)
      res = .true.
      return
    end if
    node_index=node_index + 1_8
    previous_node => current_node
    current_node => current_node%next
  end do
end subroutine delete_by_index
```

Методы для работы с индексами

```
integer function get_by_index(this, indx, res)
  class(List)::this
  integer(8),intent(in)::indx
  logical,intent(inout)::res
  class(Node), pointer::current_node
  integer(8)::node_index = 1
  current_node=> this%head
  do
    if(.not. associated (current_node)) then
      return
    end if
    if(node_index == indx) then
      get_by_index = current_node%data_value
      res = .true.
      return
    end if
    node_index=node_index + 1_8
    current_node => current_node%next
  end do
end function get_by_index
```

Методы для работы с индексами

```
subroutine set_by_index(this, data_value, indx, res)
  class(List)::this
  integer(8),intent(in)::indx
  integer,intent(in)::data_value
  logical,intent(inout)::res
  class(Node), pointer::current_node
  integer(8)::node_index = 1
  current_node=> this%head
  do
    if(.not. associated (current_node)) then
      return
    end if
    if(node_index == indx) then
      current_node%data_value = data_value
      res = .true.
      return
    end if
    node_index=node_index + 1_8
    current_node => current_node%next
  end do
end subroutine set_by_index
```

Метод для получения длины

```
integer(8) function get_length(this)
  class(List)::this
  integer(8)::list_size = 0
  class(Node),pointer::current_node
  current_node => this%head
  do
    if(.not. associated (current_node)) then
      exit
    end if
    list_size=list_size + 1_8
    current_node => current_node%next
  end do
  get_length = list_size
end function get_length
```



Список литературы

- 1) Роберт Седжвик, Кевин Уэйн «Алгоритмы на java 4-е издание» Пер. с англ. - М. : ООО "И.Д. Вильямс", 2013. ISBN 978-5-8459-1781-2.