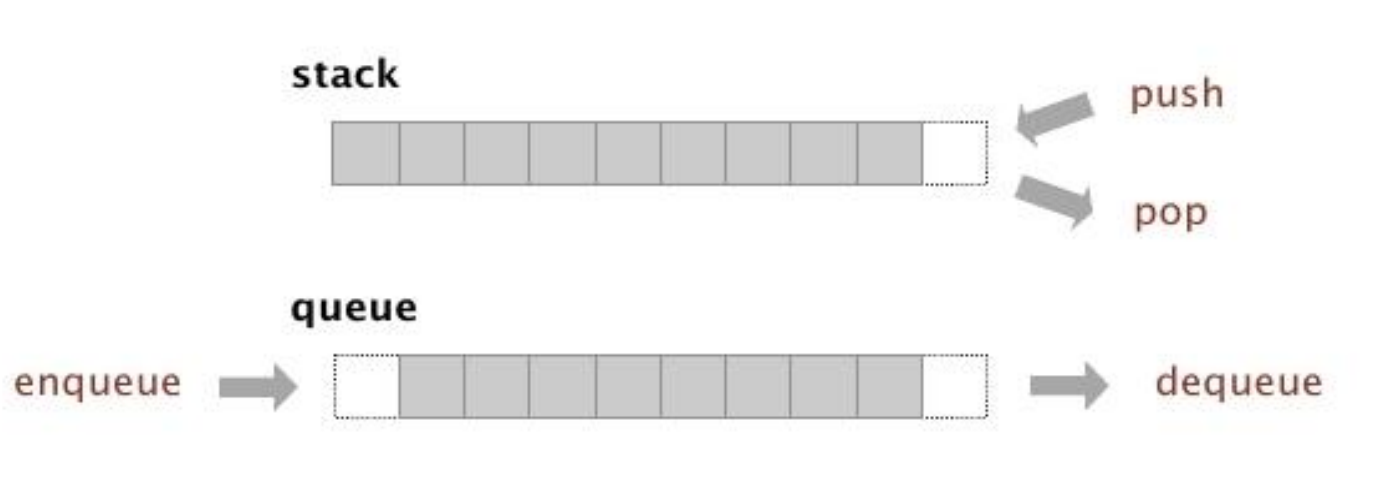


Стеки и очереди

- **Фундаментальные структуры данных**
 - Значения: коллекции объектов
 - Операции: вставка, удаление, итерации, проверка на пустоту

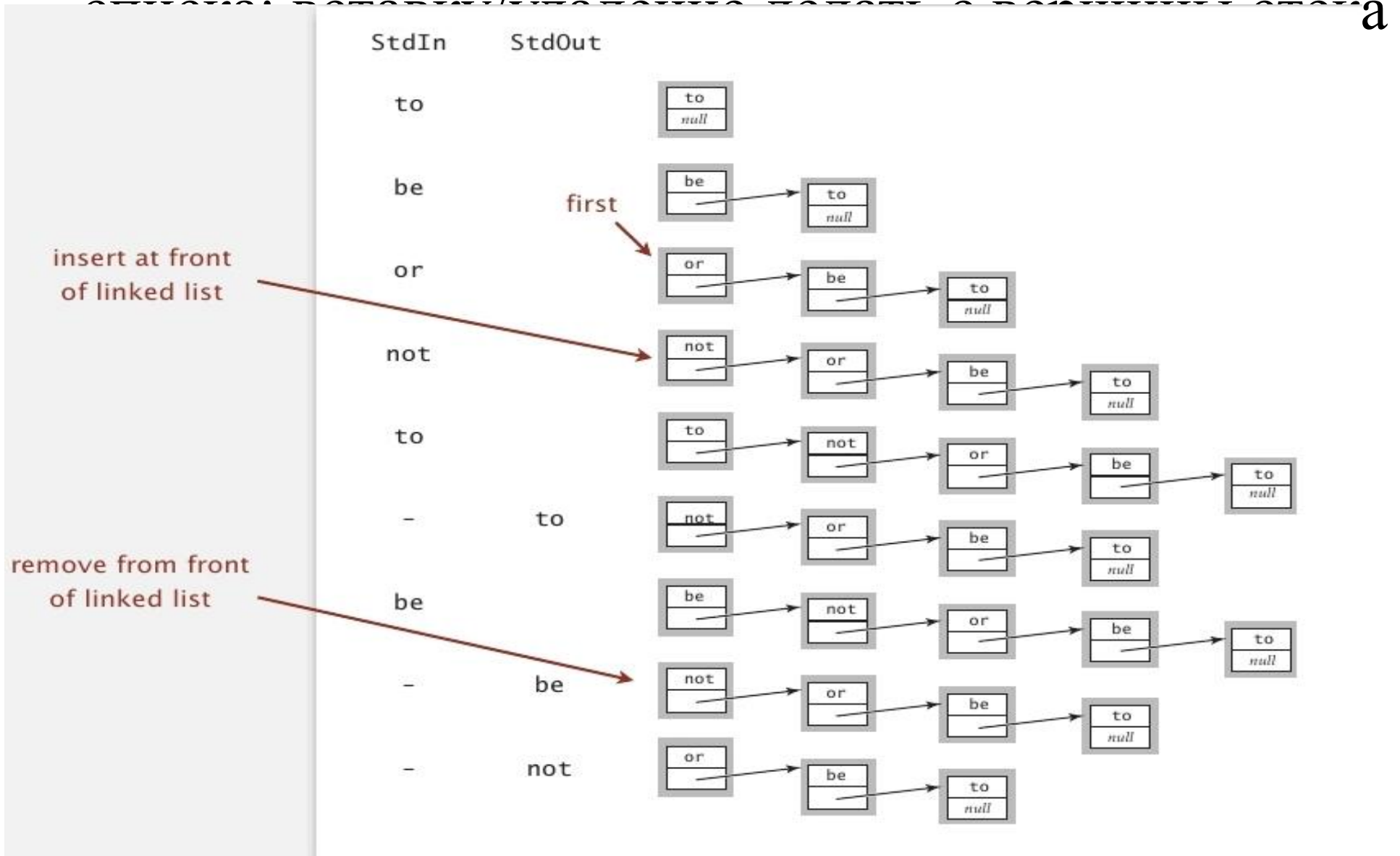


- **Стек. LIFO**
- **Очередь. FIFO**

Стеки

Стек. СВЯЗНЫЙ СПИСОК

- Хранить указатель на первый элемент связанного списка



Изъять элемент из стека. Реализация с помощью связанного списка

inner class

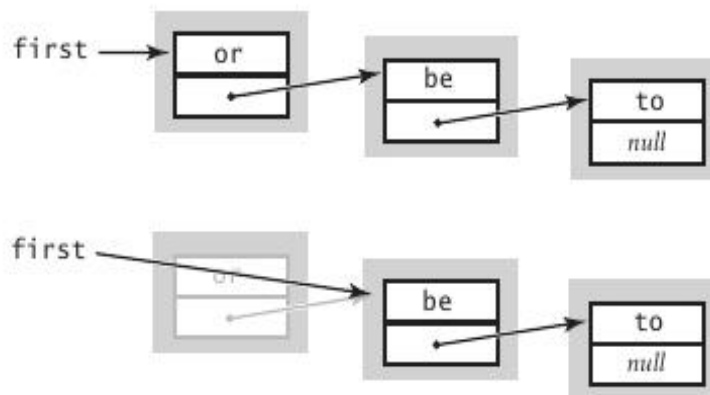
```
private class Node
{
    String item;
    Node next;
}
```

save item to return

```
String item = first.item;
```

delete first node

```
first = first.next;
```



return saved item

```
return item;
```

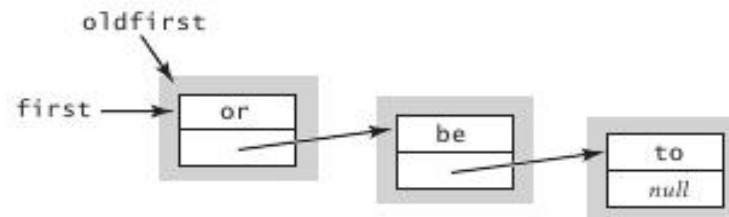
Добавить элемент в стек. Реализация с ПОМОЩЬЮ СВЯЗНОГО СПИСКА

inner class

```
private class Node
{
    String item;
    Node next;
}
```

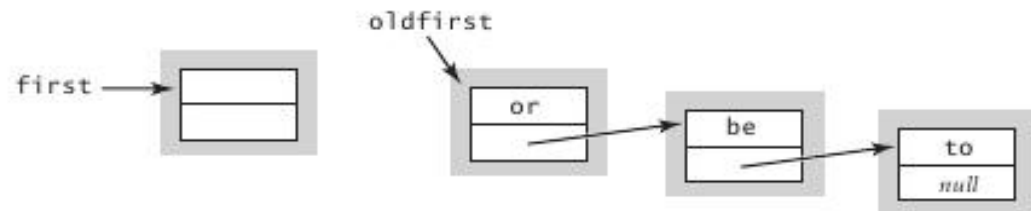
save a link to the list

```
Node oldfirst = first;
```



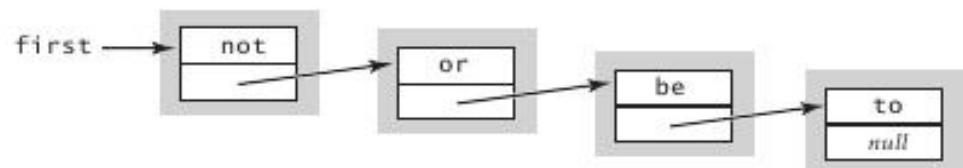
create a new node for the beginning

```
first = new Node();
```



set the instance variables in the new node

```
first.item = "not";
first.next = oldfirst;
```



Стек. Реализация на Java

```
public class LinkedStackOfStrings
{
    private Node first = null;

    private class Node
    {
        String item;
        Node next;
    }

    public boolean isEmpty()
    { return first == null; }

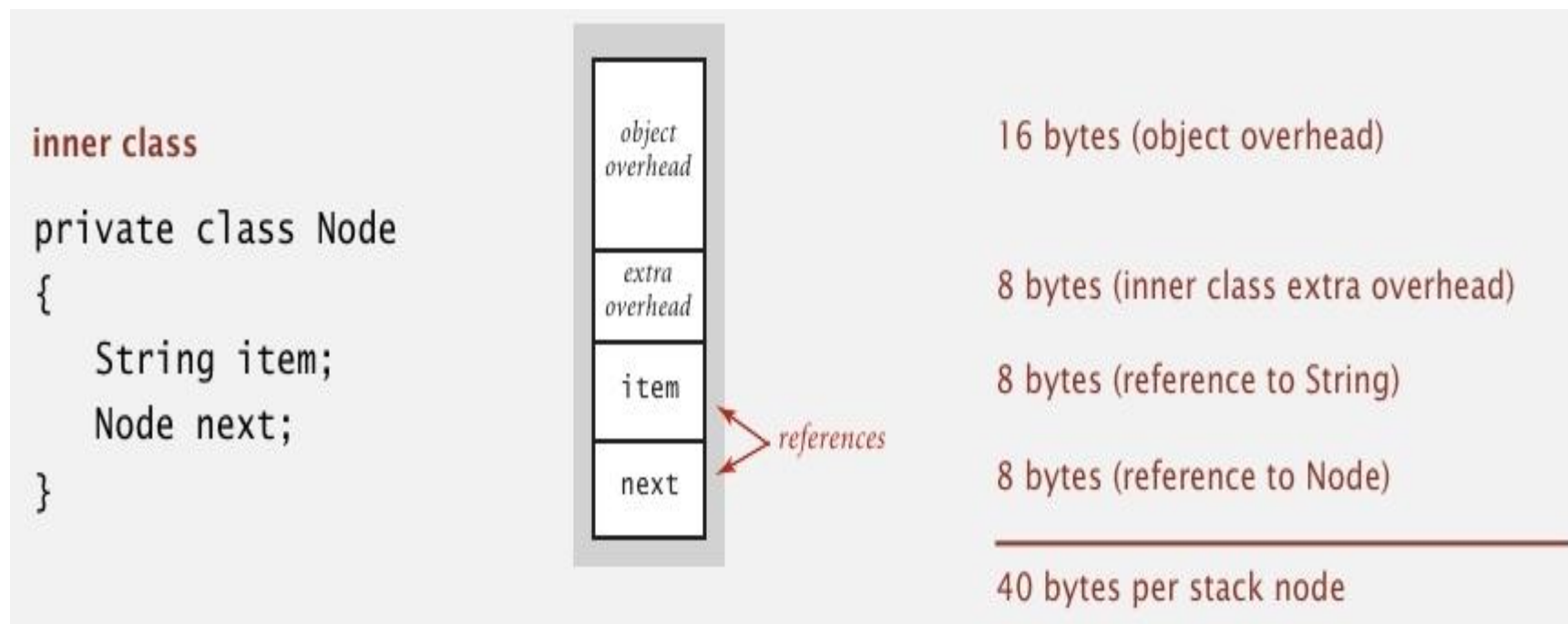
    public void push(String item)
    {
        Node oldfirst = first;
        first = new Node();
        first.item = item;
        first.next = oldfirst;
    }

    public String pop()
    {
        String item = first.item;
        first = first.next;
        return item;
    }
}
```

← private inner class
(access modifiers don't matter)

Стек. Производительность реализации с помощью связанного списка

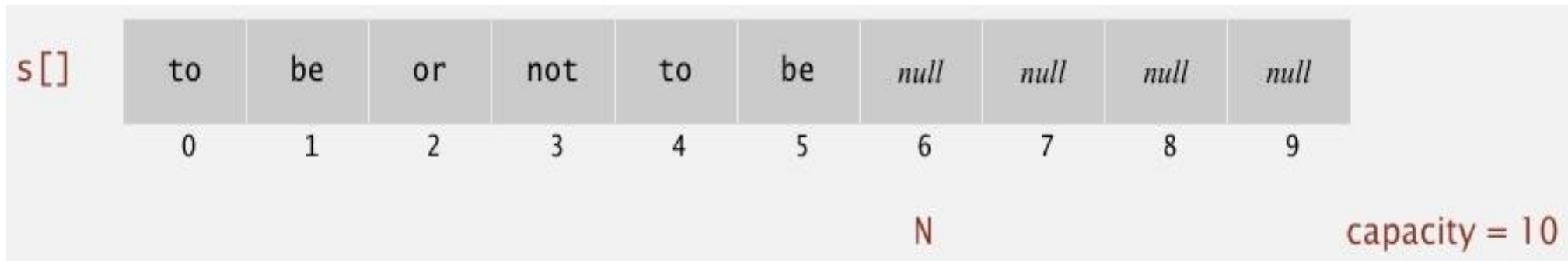
- Каждая операция производится за время равное константе
- Стек из N элементов использует $\sim 40N$ байт



- Замечание: здесь учитывается сколько занимает сам стек. Память, которую занимают строки

Стек. Реализация с помощью массива

- Массив $s[]$ для хранения N элементов стека
- `push()`: добавит новый элемент в $s[N]$
- `pop()`: изъять элемент из $s[N-1]$



- Дефект. Переполнение массива

Стек. Реализация с помощью массива

```
public class FixedCapacityStackOfStrings
{
    private String[] s;
    private int N = 0;

    public FixedCapacityStackOfStrings(int capacity)
    { s = new String[capacity]; }

    public boolean isEmpty()
    { return N == 0; }

    public void push(String item)
    { s[N++] = item; }

    public String pop()
    { return s[--N]; }
}
```

a cheat
(stay tuned)



use to index into array;
then increment N

decrement N;
then use to index into array

Стек. Некоторые соображения

- Переполнение и изъятие из пустого стека
 - Изъятие из пустого стека: исключительная ситуация
 - Переполнение: изменить размер массива
- `pull`: свободное место в массиве
- ~~Бесхозные ссылки: хранение ссылок на объекты,~~

```
КОД public String pop()
     { return s[--N]; }
```

loitering

```
public String pop()
{
    String item = s[--N];
    s[N] = null;
    return item;
}
```

this version avoids "loitering":
garbage collector can reclaim memory
only if no outstanding references

Изменение размера массива

Стек: изменение размера массива

- Проблема. От клиента требуется указывать размер стека
- Как увеличивать и уменьшать размер массива?
- Первый подход
 - `push()`: увеличивать размер массива `s[]` на 1
 - `pop()`: уменьшать размер массива `s[]` на 1
- Стоимость
 - Требуется копировать все элементы в новый массив

Стоимость операции `pop()` — $O(N)$. Элементы: 1, 2, 3, ..., N

Стек: изменение размера массива

- Если массив полон, то создать новый массив в два раза больше и копировать элементы

```
public ResizingArrayStackOfStrings()
{ s = new String[1]; }

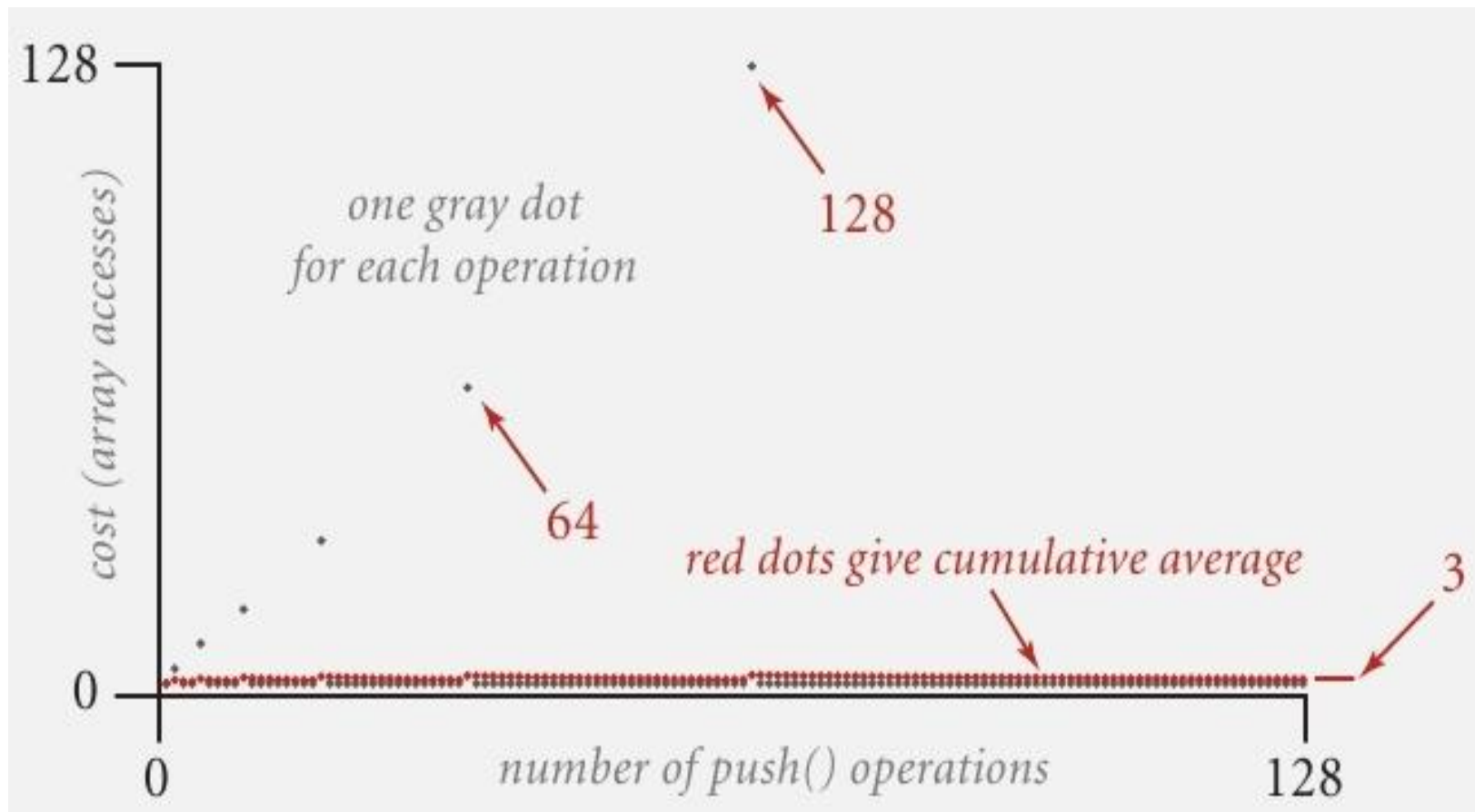
public void push(String item)
{
    if (N == s.length) resize(2 * s.length);
    s[N++] = item;
}

private void resize(int capacity)
{
    String[] copy = new String[capacity];
    for (int i = 0; i < N; i++)
        copy[i] = s[i];
    s = copy;
}
```

- Стоимость. Сложность вставки первых N элементов пропорциональна N

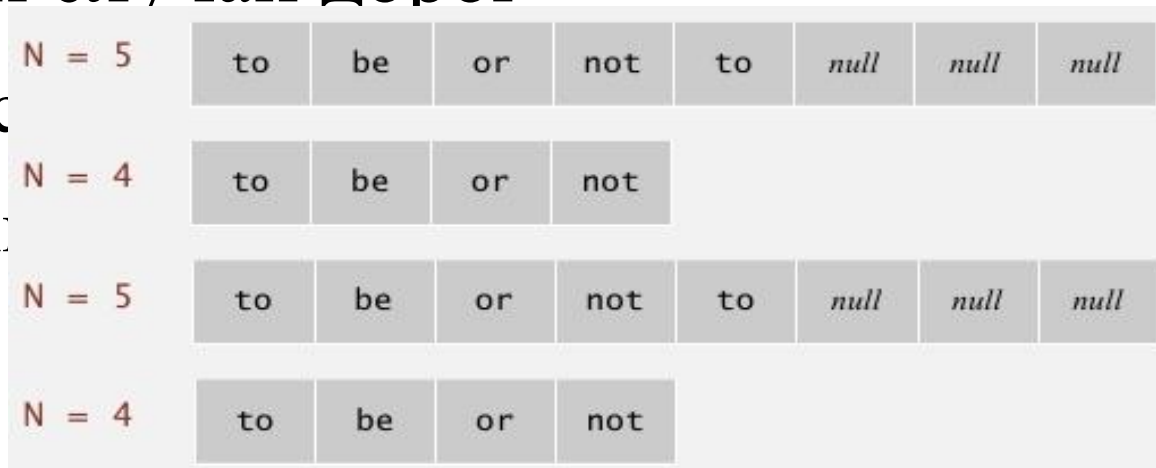
Стек: амортизированная стоимость добавления в стек

- Стоимость добавления первых N элементов: $N + (2 + 4 + 8 + \dots + N) \sim 3N$



Стек: изменение размера массива

- Как изменять размер массива?
- Первый подход
 - `push()`: увеличивать размер массива `s[]` в два раза, когда массив полон
 - `pop()`: уменьшать размер массива `s[]` в два раза, когда массив на половину пуст
- Худший случай дорог



массив полон

альна N

Стек: изменение размера массива

- Эффективный подход
 - `push()`: увеличивать размер массива `s[]` в два раза, когда массив полон
 - `pop()`: уменьшать размер массива `s[]` в два раза, когда массив заполнен на четверть

```
public String pop()
{
    String item = s[--N];
    s[N] = null;
    if (N > 0 && N == s.length/4) resize(s.length/2);
    return item;
}
```

- Массив заполнен от 25% до 100%

Стек: изменение размера массива

push()	pop()	N	a.length	a[]								
				0	1	2	3	4	5	6	7	
		0	1	<i>null</i>								
to		1	1	to								
be		2	2	to	be							
or		3	4	to	be	or	<i>null</i>					
not		4	4	to	be	or	not					
to		5	8	to	be	or	not	to	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>
-	to	4	8	to	be	or	not	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>
be		5	8	to	be	or	not	be	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>
-	be	4	8	to	be	or	not	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>
-	not	3	8	to	be	or	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>
that		4	8	to	be	or	that	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>
-	that	3	8	to	be	or	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>	<i>null</i>
-	or	2	4	to	be	<i>null</i>	<i>null</i>					
-	be	1	2	to	<i>null</i>							
is		2		to	is							

Trace of array resizing during a sequence of push() and pop() operations

Стек: амортизированный анализ

- Предположение. Начиная с пустого стека, последовательность из M push/pop операций занимает время пропорциональное M

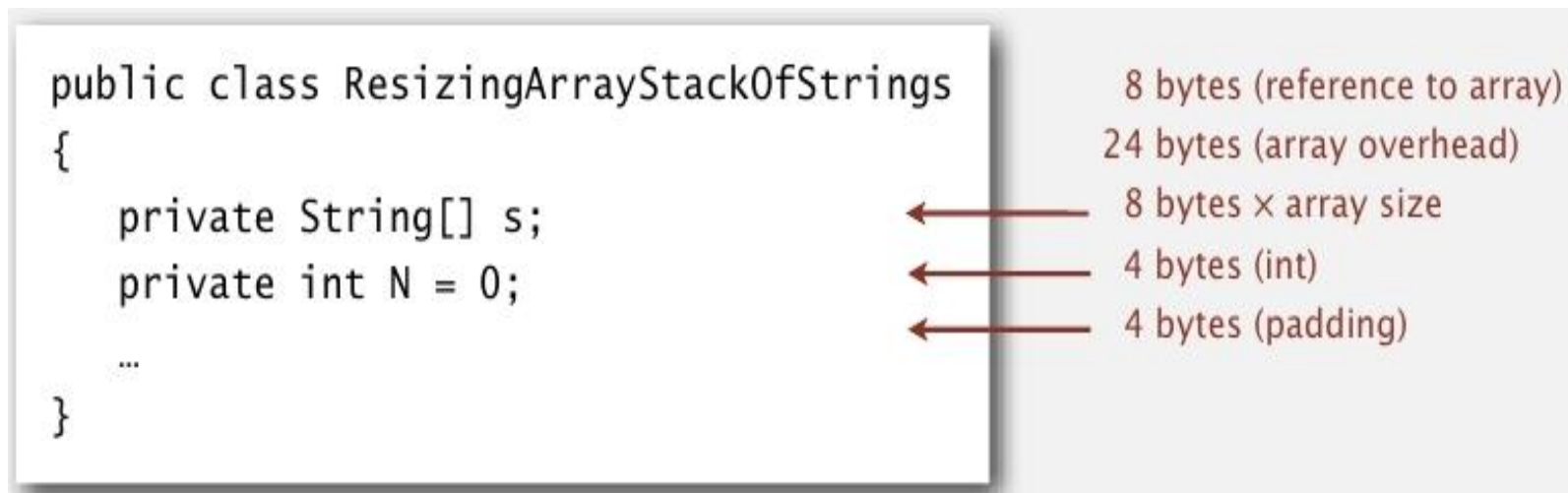
	best	worst	amortized
construct	1	1	1
push	1	N	1
pop	1	N	1
size	1	1	1

doubling and halving operations

order of growth of running time for resizing stack with N items

Стек: использование памяти

- Предположение. Используется от $\sim 8N$ до $\sim 32N$ байт для стека из N элементов
 - $\sim 8N$ когда стек полон
 - $\sim 32N$ когда стек заполнен на четверть

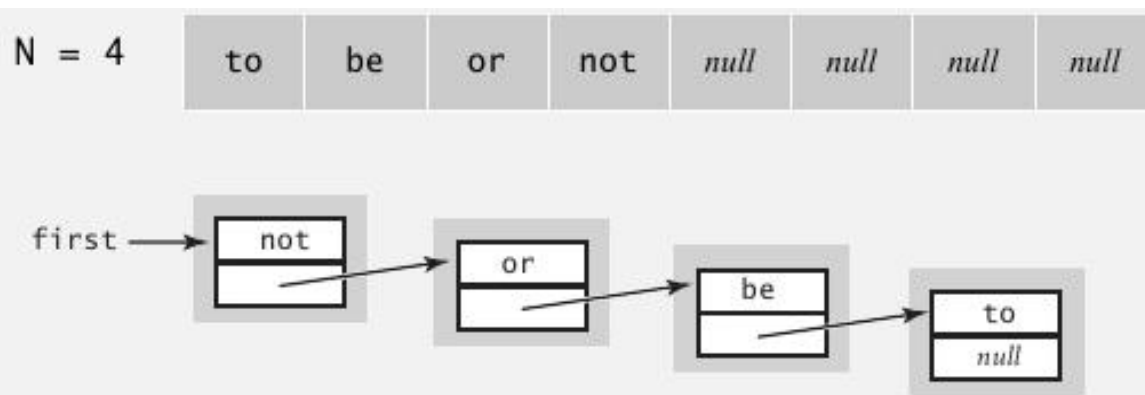


- Учитывается память, занимаемая самим стеком, но не данными

Реализация стек: массив и СВЯЗНЫЙ СПИСОК

- Компромисс. Сделать две реализации стека и дать возможность клиенту выбрать.
- СВЯЗНЫЙ СПИСОК
 - Каждая операция занимает константное время в худшем случае
 - Использует дополнительное время и память для организации ссылок

- Массив



- Кажд

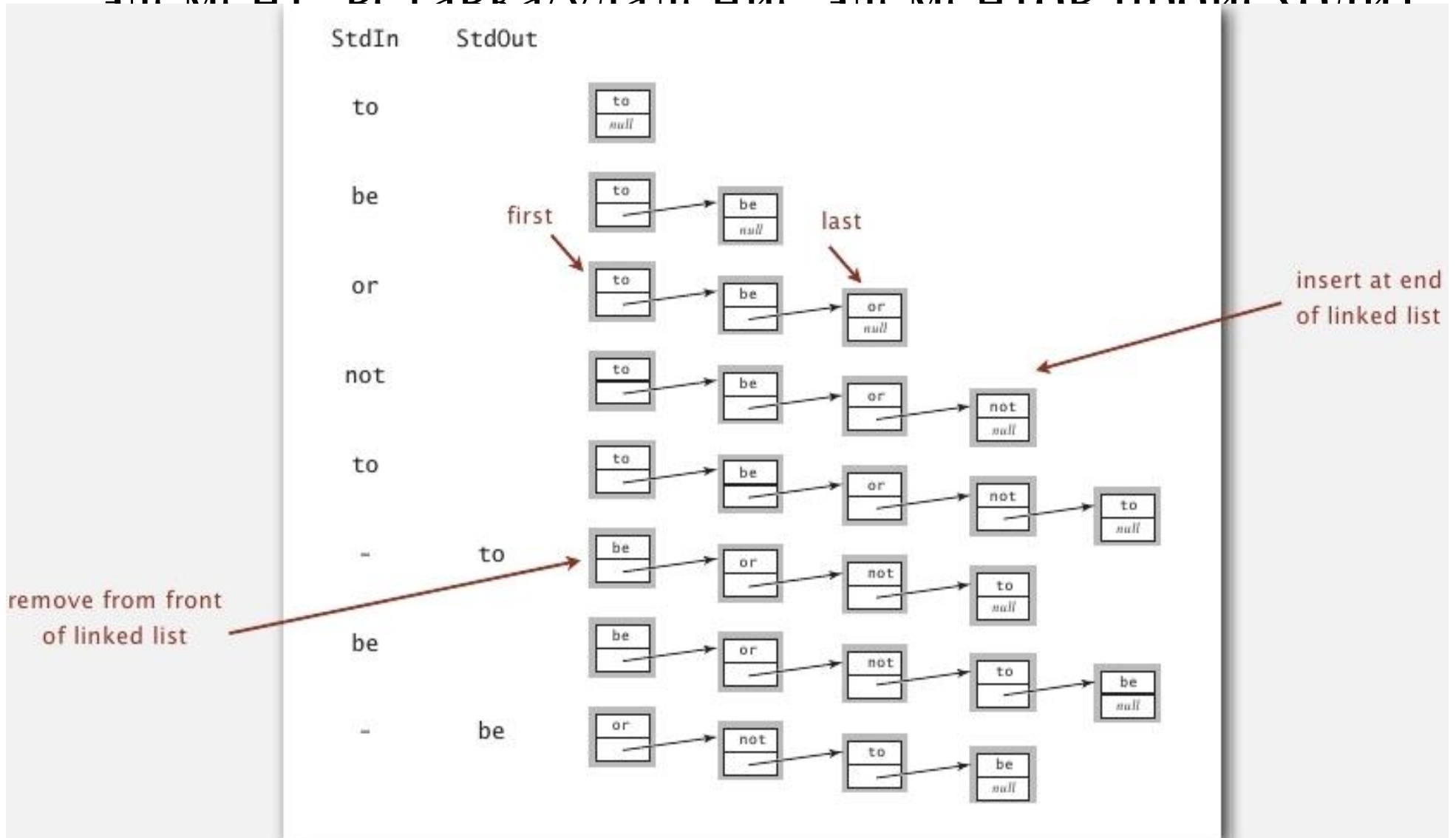
- аморт

- Заним

Очередь

Очередь: СВЯЗНЫЙ СПИСОК

- Хранить указатели на первый и последний элемент: вставка/удаление элементов происходит



Очередь: удаление элемента

inner class

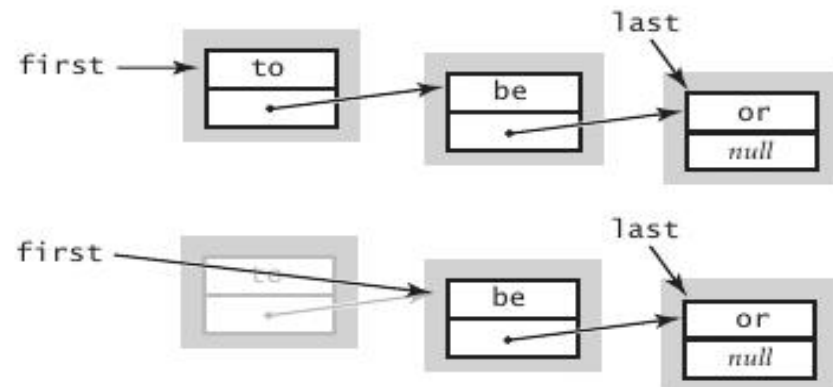
```
private class Node
{
    String item;
    Node next;
}
```

save item to return

```
String item = first.item;
```

delete first node

```
first = first.next;
```



return saved item

```
return item;
```

- Аналогична операции pop() для стека

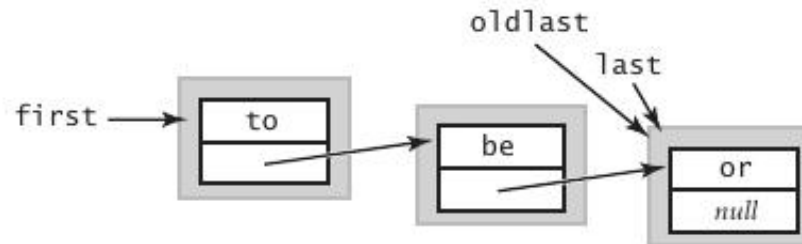
Очередь: вставка элемента

inner class

```
private class Node
{
    String item;
    Node next;
}
```

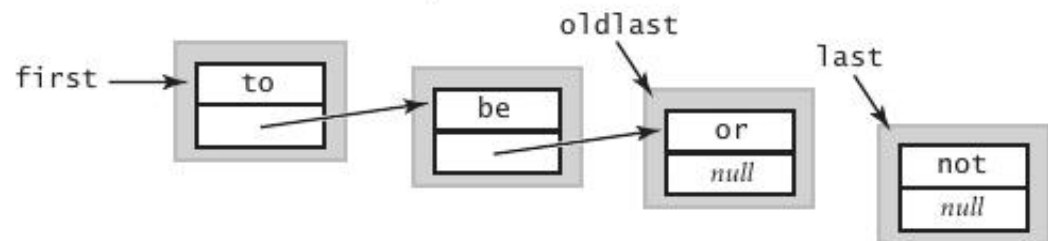
save a link to the last node

```
Node oldlast = last;
```



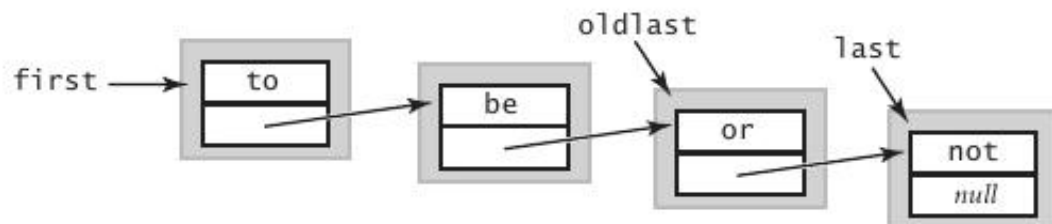
create a new node for the end

```
last = new Node();
last.item = "not";
```



link the new node to the end of the list

```
oldlast.next = last;
```



Очередь: реализация на Java

```
public class LinkedListOfStrings
{
    private Node first, last;


    private class Node
    { /* same as in StackOfStrings */ }

    public boolean isEmpty()
    { return first == null; }

    public void enqueue(String item)
    {
        Node oldlast = last;
        last = new Node();
        last.item = item;
        last.next = null;
        if (isEmpty()) first = last;
        else            oldlast.next = last;
    }

    public String dequeue()
    {
        String item = first.item;
        first      = first.next;
        if (isEmpty()) last = null;
        return item;
    }
}
```

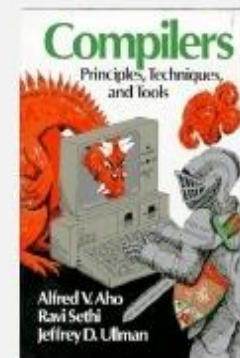
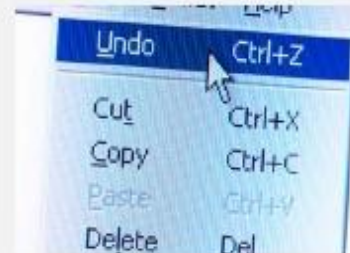
special cases for
empty queue



Применение очередей, контейнеров и стеков

Применение стека

- Parsing in a compiler.
- Java virtual machine.
- Undo in a word processor.
- Back button in a Web browser.
- PostScript language for printers.
- Implementing function calls in a compiler.
- ...



Вычисление арифметических выражений

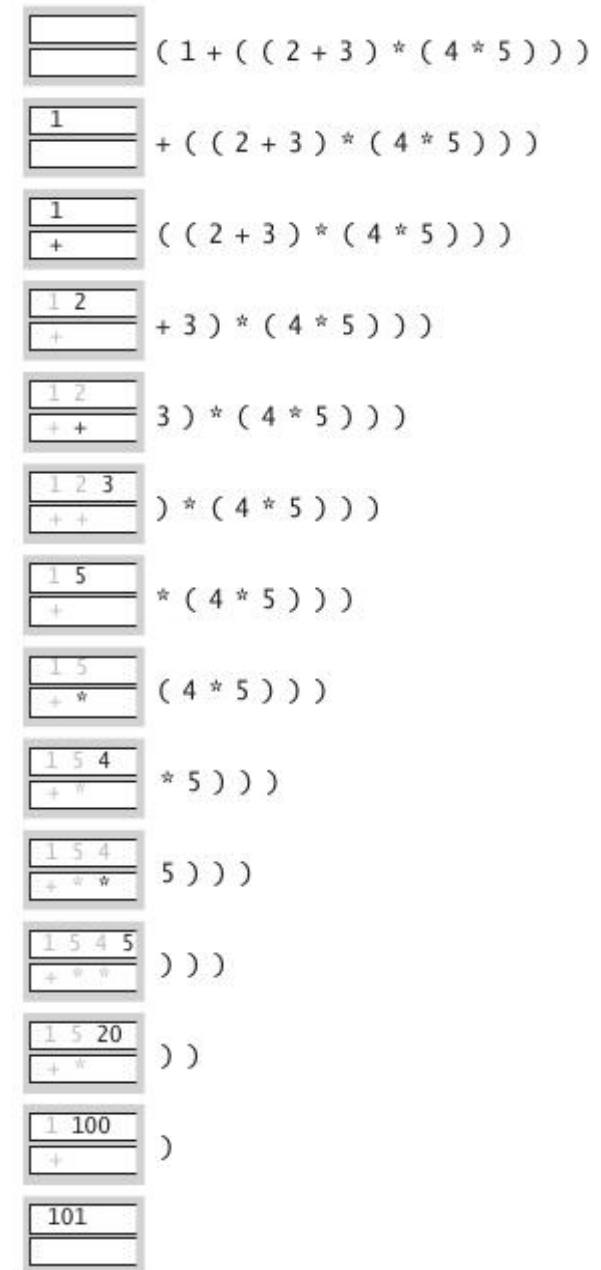
- Цель. Вычислить выражение в инфиксной форме

$(1 + ((2 + 3) * (4 * 5)))$

operand

operator

- Двустековый алгоритм Дейкстры
 - Значение: занести в стек значений
 - Оператор: занести в стек оператор
 - Левая скобка: игнорируем
 - Правая скобка: выталкиваем оператор и два значения, выполняем операцию и заносим в стек значений
- Где используется?



Вычисление арифметических выражений

```
public class Evaluate
{
    public static void main(String[] args)
    {
        Stack<String> ops = new Stack<String>();
        Stack<Double> vals = new Stack<Double>();
        while (!StdIn.isEmpty()) {
            String s = StdIn.readString();
            if (s.equals("("))
                ops.push(s);
            else if (s.equals("+")) ops.push(s);
            else if (s.equals("*")) ops.push(s);
            else if (s.equals(")"))
            {
                String op = ops.pop();
                if (op.equals("+")) vals.push(vals.pop() + vals.pop());
                else if (op.equals("*")) vals.push(vals.pop() * vals.pop());
            }
            else vals.push(Double.parseDouble(s));
        }
        StdOut.println(vals.pop());
    }
}
```

```
% java Evaluate
( 1 + ( ( 2 + 3 ) * ( 4 * 5 ) ) )
101.0
```